(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2000-312225

(P2000-312225A)

(43)公開日 平成12年11月7日(2000.11.7)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ		7	·-マコード(参考)
H04L	12/56		H04L	11/20	102Z	5 K O 3 O
	12/46			11/00	310C	5 K O 3 3
	12/28			11/20	G	9 A 0 0 1

審査請求 未請求 請求項の数31 OL (全 35 頁)

		44年前37	THE HATELEST OF THE OFF		
(21)出願番号	特顯平11-248369	(71) 出願人	000005108		
			株式会社日立製作所		
(22)出願日	平成11年9月2日(1999.9.2)		東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地		
		(71) 出願人	000153454		
(31)優先権主張番号	特願平10-282206		株式会社日立インフォメーションテクノロ		
(32)優先日	平成10年10月 5日(1998.10.5)		ジー		
(33)優先権主張国	日本(JP)		神奈川県足柄上郡中井町境456番地		
(31)優先権主張番号	特願平11-47591	(72)発明者	矢崎 武已		
(32)優先日	平成11年2月25日(1999.2.25)		東京都国分寺市東恋ケ窪一丁目280番地		
(33)優先権主張国	日本(JP)		株式会社日立製作所中央研究所内		
		(74)代理人	100075096		
			弁理士 作田 康夫		
			最終頁に続く		

(54)【発明の名称】 パケット中継装置

(57)【要約】

【課題】 ユーザを識別する情報やプロトコル情報や優先度情報等のフロー条件を大量に設定した場合でも、高速にフロー検出し、高速にQoS制御やフィルタリングを行うことができるパケット中継装置を提供することにある。

【解決手段】 アドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうち少なくとも一つの情報と、 その情報に対応する通品質制御情報又はフィルタリング 制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエ ントリテーブルを、前記アドレス情報毎に分割して設定 する。

【効果】 検索するエントリを入力回線で限定することができるので、QoS制御情報等を高速に判定できる。

BEST AVAILABLE COPY

30

【特許請求の範囲】

【請求項1】複数の入力回線と、複数の出力回線と、前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力された入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力回線に出力するパケット中継装置であって、

1

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうち少なくとも一つの情報と、 その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリン グ制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有する エントリテーブルを、前記アドレス情報毎に分割して設 10 定したことを特徴とするパケット中継装置。

【請求項2】複数の入力回線と、複数の出力回線と、前 記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力され た入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力回 線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリーを複数 有するエントリテーブルと、

前記エントリテーブル内のエントリを指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分割して設定したエントリーポインタテーブルとを有することを特徴とするパケット中継装置。

【請求項3】複数の入力回線と、複数の出力回線と、前 記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力され た入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力回 線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有 するエントリテーブルが、前記アドレス情報毎に分割し て設定されており、

前記内部へッダ情報が付加された入力パケット内のアドレス情報に対応するエントリテーブルのみを検索し、そのエントリを読み出すエントリ読み出し手段と、前記入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と前記エントリ読み出し手段が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手 40段と、前記一致判定手段で一致と判定された場合に、前記エントリ内の前記通信品質制御情報又は前記フィルタリング制御情報により、前記入力パケットの転送の優先度又は、転送の可否を決定する手段とをパイプライン制御することを特徴とするパケット中継装置。

【請求項4】複数の入力回線と、複数の出力回線と、前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力された入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 50

優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリーを複数 有するエントリテーブルと、

前記エントリテーブル内のエントリを指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分割して設定したエントリーポインタテーブルとを有し、

入力パケット内のアドレス情報に対応するエントリポインタのみを読み出すエントリポインタ読み出し手段と、前記エントリポインタ読みだし手段が読み出したエントリポインタが指定するエントリを前記エントリテーブルから読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケット内のアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ防み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段と、前記一致判定手段で一致と判定された場合に、前記エントリ内の前記通信品質制御情報又は前記フィルタリング制御情報により、入力パケットの転送の優先度又は、転送の可否を決定する手段とをパイプライン制御することを特徴とするパケット中継装置。

【請求項5】複数の入力回線と、複数の出力回線と、前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力された入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有 するエントリテーブルが、前記アドレス情報毎に分割し て設定されており、

入力パケットのアドレス情報に対応するエントリテーブルのみを検索し、そのエントリを読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケット内のアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と前記エントリ読み出し手段が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、

前記エントリテーブルと前記一致判定手段とは同一の半 導体チップに実装したことを特徴とするパケット中継装 電

【請求項6】複数の入力回線と、複数の出力回線と、前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力された入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリーを複数 有するエントリテーブルと、

前記エントリテーブル内のエントリを指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分割して設定したエン

30

40

トリーポインタテーブルとを有し、

入力パケット内のアドレス情報に対応するエントリポインタのみを読み出すエントリポインタ読み出し手段と、前記エントリポインタ読みだし手段が読み出したエントリポインタが指定するエントリを前記エントリテーブルから読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し手段が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、

前記エントリテーブルと前記一致判定手段とは同一の半 導体チップに実装したことを特徴とするパケット中継装 置。

【請求項7】前記エントリポインタテーブルは前記半導体チップと異なる半導体チップで構成したことを特徴とする請求項6に記載のパケット中継装置。

【請求項8】前記アドレス情報は、前記入力回線の識別番号であることを特徴とする請求項1乃至請求項7の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項9】前記アドレス情報は、前記出力回線の識別 20 番号であることを特徴とする請求項1乃至請求項7の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項10】前記アドレス情報は、送信元の物理アドレスであることを特徴とする請求項1乃至請求項7の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項11】前記アドレス情報は、送信先の物理アドレスであることを特徴とする請求項1乃至請求項7の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項12】前記アドレス情報は、送信元サブネット 識別情報であることを特徴とする請求項1乃至請求項7 の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項13】前記アドレス情報は、送信先サブネット 識別情報であることを特徴とする請求項1乃至請求項7 の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項14】複数の入力回線と複数の出力回線とを有するパケット中継装置において、

前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力された入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力 回線に出力するスイッチ手段と、

入力パケットの送信者を識別する情報、受信者を識別する情報、用途を識別する情報、又は優先度を識別する情報のうち少なくとも一つの情報に応じて、該入力されたパケットに対する通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報を決定するフロー検出手段とを有し、

前記スイッチ手段と、前記フロー検出手段とは、それぞれ異なる半導体チップに実装されていることを特徴とするパケット中継装置。

【請求項15】複数の入力回線と、複数の出力回線と、 前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力さ れた入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力 50 回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報と、前記アドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報と、それらの情報に対応する 通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエントリテーブルを 有することを特徴とするパケット中継装置。

【請求項16】前記アドレス情報は、インターネット・プロトコル(IP)アドレス情報と、入力回線情報とであり、前記アドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報は、前記IPアドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報と、前記入力回線情報の有効/無効を示すフラグ情報とであることを特徴とする請求項15に記載のパケット中継装置。

【請求項17】前記エントリテーブルのエントリを読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、前記一致判定手段は、IPアドレス情報と、入力回線情報毎に設けられた複数の比較手段を有し、

I Pアドレス情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記 I Pアドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報に応じて動作し、入力回線情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記入力回線情報の有効/無効を示すフラグ情報に応じて動作することを特徴とする請求項16に記載のパケット中継装置。

【請求項18】IPアドレス情報に対応して設けらた前 記比較手段は、前記IPアドレス情報の有効/無効を示 すフラグ情報が有効を示す場合のみ一致判定を行い、入 力回線情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記入 力回線情報の有効/無効を示すフラグ情報が有効を示す 場合のみ一致判定を行うことを特徴とする請求項17に 記載のパケット中継装置。

【請求項19】前記エントリには、さらに入力パケットの用途を識別する情報と、前記用途を識別する情報の有効/無効を示すフラグ情報とが含まれていることを特徴とする請求項15に記載のパケット中継装置。

【請求項20】前記エントリテーブルのエントリを読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、前記一致判定手段は、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報毎に設けられた複数の比較手段を有し、

アドレス情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記 アドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報に応じて動 作し、用途を識別する情報に対応して設けらた前記比較 手段は、前記用途を識別する情報の有効/無効を示すフ ラグ情報に応じて動作することを特徴とする請求項19

30

6

に記載のパケット中継装置。

【請求項21】アドレス情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記アドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報が有効を示す場合のみ一致判定を行い、用途を識別する情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記用途を識別する情報の有効/無効を示すフラグ情報が有効を示す場合のみ一致判定を行うことを特徴とする請求項20に記載のパケット中継装置。

【請求項22】複数の入力回線と、複数の出力回線と、 前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力さ れた入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力 回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有 するエントリテーブルが、前記アドレス情報毎に分割し て設定されており、

入力パケットのアドレス情報に対応するエントリテーブルのみを検索し、そのエントリを読み出すエントリ読み 20 出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、

前記一致判定手段は、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報毎に比較手段を有していることを特徴とするパケット中継装置。

【請求項23】複数の入力回線と、複数の出力回線と、 前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力さ れた入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力 回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報 と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタ リング制御情報とをエントリとし、該エントリーを複数 有するエントリテーブルと、

前記エントリテーブル内のエントリを指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分割して設定したエントリーポインタテーブルとを有し、

入力パケットのアドレス情報に対応するエントリポイン 40 タのみを読み出すエントリポインタ読み出し手段と、前 記エントリポインタ読み出したエントリ ポインタが指定するエントリを前記エントリテーブルから読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定処理手段とを有し、

前記一致判定手段は、入力パケット内のアドレス情報、 用途を識別する情報又は優先度を識別する情報毎に比較 50 手段を有していることを特徴とするパケット中継装置。

【請求項24】複数の入力回線と、複数の出力回線と、 前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力さ れた入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力 回線に出力するパケット中継装置であって、

入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は 優先度を識別する情報のうち少なくとも一つの情報と、 その情報に対応する通信品質制御情報とフィルタリング 制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエ ントリテーブルと、

前記エントリテーブルを参照し、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報 のうち少なくとも一つの情報に応じて、該パケットに対し通信品質制御及びフィルタリング制御を行うことを特 徴とするパケット中継装置。

【請求項25】前記用途を識別する情報は、アプリケーションを識別する情報であることを特徴とする請求項1 乃至14、請求項17乃至18、又は請求項20乃至2 4の何れかに記載のパケット中継装置。

) 【請求項26】前記アプリケーションを識別する情報は、TCPボート番号であることを特徴とする請求項25 に記載のパケット中継装置。

【請求項27】前記優先度を識別する情報は、TOS (タイプ・オブ・サービス)情報であることを特徴とする請求項1乃至14、請求項17乃至18、又は請求項20乃至24の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項28】複数の入力回線と、複数の出力回線と、 前記複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力さ れた入力パケットを前記複数の出力回線の何れかの出力 回線に出力するパケット中継装置であって、

通信品質制御情報とフィルタリング制御情報とを格納するテーブルと、

上記テーブルを参酌して、入力パケットに対し、該パケットのヘッダ情報に応じたフィルタリング行った後、上記テーブルを参酌して、そのフィルタリングが行われたパケットに対し、該パケットのヘッダ情報に応じた通信品質制御情報を行う制御部とを有することを特徴とするパケット中継装置。

【請求項29】前記通信品質制御情報は、帯域監視情報であることを特徴とする請求項1乃至請求項28の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項30】前記通信品質制御情報は、TOS (タイプ・オブ・サービス) 情報の書換に必要な情報であることを特徴とする請求項1乃至請求項28の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項31】前記通信品質制御情報は、コネクション 情報であることを特徴とする請求項1乃至請求項28の 何れかに記載のパケット中継装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

50

8

【発明の属する技術分野】本発明は、複数のネットワークを相互に接続し、パケットを中継する中継装置に関する。

[0002]

【従来の技術】インターネットユーザの増加に伴い、インターネットを流れるトラヒック (パケット) が急増している。インターネットで用いられているパケット型通信方式では、多数のユーザからのパケットが同じ回線を共用使用できるため、帯域あたりのコストを低く抑えることが出来る。また、ユーザ毎の品質制御等の厳密な管理を行っていなかったことも、低コスト実現の要因である。

【0003】このパケット型通信方式の低コスト性の為、従来、専用の網で実現していた電話網や企業網をインターネットで統合して、通信コストの低減を実現しようという動きが出てきた。これらを統合するためには、従来の電話網や企業網が実現していた低遅延時間や低廃棄率等の通信品質(QoS: Quality of Service)やセキュリティを実現する必要がある。

【0004】QoSを実現するQoS制御は、制御の対象となる具体的な用途(電話トラヒック等)や個別のユーザ(企業等)を識別しつつ、その契約に応じた優先度で優先転送しなくてはならない。QoS制御に関してはATM(Asynchronous Transfer Mode)交換機で一般的である。ATM交換機のQoS制御はネットワーク入り口で契約された帯域で帯域監視を実施する帯域監視手段、前記帯域を遵守しているパケットに対して契約された優先度で優先転送する優先転送手段より成る。

【0005】このATM交換機における優先転送手段に関しては例えば特開平6-197128号(以下「従来技術1」という。)に記載されている。ここでは各出力回線毎にCBR用、VBR用の2つの出力バッファを設けている。CBR用バッファに蓄積されたセルの出力優先度をVBR用バッファに蓄積されたセルよりも高くすることにより、通信遅延に厳しい制約を持つCBRトラヒックのセル群について、ATM交換機内の通信遅延時間を一定値以内に抑えることができる。

【0006】また、ATM交換機における帯域監視機能についてはThe ATM Forum Traffic Management Specification Version 4.0の第4章(以下「従来技術2」という。)に記載されている。従来技術2は帯域監視のアルゴリズムであるGCRA(Generic CellRate Algorithm)について説明している。ネットワークの入り口で前記GCRAに基づく帯域監視を行う事により、特定ユーザがネットワークの資源を占有することを防止できる。

【0007】ATM交換機は予めコネクションを設定し、 入力セルのコネクション情報(ユーザや用途の情報が含 まれる)によりATM交換機内に設定されたコネクション情 報テーブル内の帯域監視情報や優先度情報(セル転送の 優先度)等のQoS制御情報を読み出し、その帯域監視情

報を用いて帯域監視を、優先度情報に対し優先転送を実 行する(コネクション型通信)。一方、ルータ装置は予 めコネクションを設定していないので、ATM交換機の場 合のコネクション情報テーブルやコネクション情報テー ブル内の帯域監視情報や優先度情報等のQoS制御情報を 持っていない (パケット型通信)。このため、ルータ装 置で優先転送、帯域監視を行うためには、ルータ装置は 入力パケット毎にヘッダ内の情報等により帯域監視情 報、優先度情報を検出するフロー検出手段が新たに必要 となる。フロー検出手段により、検出された帯域監視情 報、優先度情報に対し帯域監視手段、優先転送手段を適 用する。なお、本願明細書では、ヘッダ内の情報等の情 報を組み合わせて作成したパケット識別の条件をフロー 条件と、フロー条件に一致する一連のトラヒックをフロ ーと、フロー条件に入力パケットが一致するか否かを判 定することをフロー検出と呼ぶ。

【0008】ルータ装置におけるQoS制御に関しては、例えば、特開平6-232904 号(以下「従来技術3」という。)で言及されている。従来技術3はルータにおいてQoS制御を実行するために、パケット内の優先度を識別する情報とプロトコル(=上位アプリケーション)情報の全ての組み合わせの優先度を保持するマッピングテーブルに基づきパケットの優先度を判定する旨を開示する。この判定された優先度に基づき優先転送を実行してQoSを確保することが出来る。

【0009】ルータ装置におけるQoS制御に関する他の 従来技術として、IETF(Internet Engineering Task For ce)のRFC2475に記されているDiffserv(Differentiated Service)(以下「従来技術4」という。)がある。

【0010】従来技術4を図2を用いて説明する。インタ ーネット325は企業網A~Dとインターネット325間で契約 されたQoSを実現している。従来技術4はインターネット 325の入口のエッジルータA326やエッジルータB327(従来 技術4ではバウンダリーノードと呼ばれる)が企業網A321 や企業網B324からのパケットを受信するとフロー検出手 段(従来技術4ではクラシファイアーと呼ばれる)によりT CP/IPヘッダ内の送信元・宛先IPアドレス、送信元・宛 先ポート番号、プロトコル等をフロー条件としてフロー 検出する旨を開示している。さらに、前記クラシファイ 40 アーにより抽出されたフローの帯域監視を実行してイン ターネット325における優先度であるDSを判定し、DSフ ィールド(=TOS)に書き込む旨を開示する。さらに、イ ンターネット325のコアのノードであるバックボーンル ータ328(従来技術4ではインテリアノードと呼ばれる)は 前記DSフィールドの値に基づきQoS制御することにより バックボーンルータ328におけるQoSを実現する旨を開示

【0011】セキュリティーを実現するためのフィルタリングを実行するためにもフロー検出を行う必要がある。コネクション型通信の場合、予め許可された相手と

40

9

だけコネクションを設定し、許可されていない相手とのコネクション設定を禁止すれば、予期しない相手からのセルを受信する事はないためセキュリティを守りやすい。しかし、パケット型通信の場合、網に繋がる全ての端末からパケットを受信する可能性があり、予期しない相手からのパケットを完全に廃棄するフィルタリングを実行することが必要である。フィルタリングにおいてもQoS制御と同様に、まず、入力パケット毎にフィルタリングの対象(例えば、社内他事業所からのパケットかそれ以外からのパケットか)を職別するフロー検出を行い、パケット転送の可否を表す転送可否情報を決定する必要がある。ルータはこの転送可否情報に基づいてパケットの転送および廃棄を実行し、企業網のセキュリティーを実現する。

【0012】ルータ装置におけるフィルタリングに関しては、例えば、特開平6-104900号(以下「従来技術5」という。)に記載されている。従来技術5では、送信元アドレスと宛先アドレスの情報を登録するフィルタリングテーブルを設け、前記フィルタリングテーブルに登録された送信元アドレスから宛先アドレスへのパケットの20み転送し、フィルタリングを実現している。

[0013]

【発明の解決しようとする課題】インターネットユーザの増加に伴い、ルータが検出しなければならないフローの数が増加しているため、ルータのフロー検出手段は多数のフロー条件を設定できなくてはならない。また、インターネットを流れるトラヒックの急増、回線速度の高速化により、ルータにおける1パケットあたりの処理時間の短縮が必要となる。そのため、ルータは、設定されるフロー条件数が増加した場合にも、QoS制御(優先転送、帯域監視等)やフィルタリングを高速に行えなければならない。さらに、フロー条件の設定に関しては、ルータの管理者が望む多種多様なフロー条件に柔軟に対応できることが望ましい。

【0014】しかし、従来技術3乃至従来技術5では、かかる観点は検討されていない。 そこで、本発明の第一の目的は、ユーザを識別する情報やプロトコル情報や優先度を識別する情報等のフロー条件を大量に設定でき、回線速度の高速化やフロー条件の増加に対応し、高速にフロー検出し、高速にQoS制御やフィルタリングを実現できるパケット中継装置を提供することである。

【0015】また、本発明の他の目的は、フロー条件の 記述性を向上させ、ルータの管理者が望む多種多様なフ ロー条件に柔軟に対応することができるパケット中継装 置を提供することにある。

【0016】さらに、ルータ間がATMネットワークやフレームリレーネットワークで接続された図46の様なネットワークにおいては、公衆ATMネットワーク4301において過剰トラヒックによる輻輳が発生し、QoSを維持できない可能性がある。そのため、ルータ間を接続するATM

10

ネットワークやフレームリレーネットワークにおいても QoS制御が行われなくてはならない。しかし、従来技術3 乃至従来技術5では、高速にフロー検出し、ATMやフレームリレーのQoS制御を活用するコネクション(VC(Virtual Channel)/VP(Virtual Path)やDLCI)の決定法に関しては記述されていない。

【0017】本発明の他の目的は、高速にフロー検出を 実行してVC/VPあるいはDLCIを決定し、ATMやフレームリ レーネットワークのQoS制御を活用可能なルータ装置を 10 提供することである。

[0018]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために、本発明のパケット中継装置では、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報のうち少なくとも一つの情報と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエントリテーブルを、前記アドレス情報毎に分割して設定したことを特徴とする。

【0019】また、他のパケット中継装置では、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報とをエントリとし、該エントリーを複数有するエントリテーブルと、前記エントリテーブル内のエントリを指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分割して設定したエントリーポインタテーブルとを有することを特徴とする。

【0020】また、他のパケット中継装置では、入力パ ケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度 を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その 情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制 御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエン トリテーブルが、前記アドレス情報毎に分割して設定さ れており、前記内部ヘッダ情報が付加された入力パケッ ト内のアドレス情報に対応するエントリテーブルのみを 検索し、そのエントリを読み出すエントリ読み出し手段 と、前記入力パケットのアドレス情報、用途を識別する 情報又は優先度を識別する情報と前記エントリ読み出し 手段が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする 一致判定手段と、前記一致判定手段で一致と判定された 場合に、前記エントリ内の前記通信品質制御情報又は前 記フィルタリング制御情報により、前記入力パケットの 転送の優先度又は、転送の可否を決定する手段とをパイ プライン制御することを特徴とする。

【0021】また、他のパケット中継装置では、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制 50 御情報とをエントリとし、該エントリーを複数有するエ

20

30

40

50

12

ントリテーブルと、前記エントリテーブル内のエントリ を指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分 割して設定したエントリーポインタテーブルとを有し、 入力パケット内のアドレス情報に対応するエントリポイ ンタのみを読み出すエントリポインタ読み出し手段と、 前記エントリポインタ読みだし手段が読み出したエント リポインタが指定するエントリを前記エントリテーブル から読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケット内 のアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別 する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出した エントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段と、 前記一致判定手段で一致と判定された場合に、前記エン トリ内の前記通信品質制御情報又は前記フィルタリング 制御情報により、入力パケットの転送の優先度又は、転 送の可否を決定する手段とをパイプライン制御すること を特徴とする。

【0022】また、他のパケット中継装置では、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエントリテーブルが、前記アドレス情報毎に分割して設定されており、入力パケットのアドレス情報に対応するエントリテーブルのみを検索し、そのエントリを読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケット内のアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と前記エントリ読み出し手段が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とは同一の半導体チップに実装したことを特徴とする。

【0023】また、他のパケット中継装置では、入力パ ケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度 を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その 情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制 御情報とをエントリとし、該エントリーを複数有するエ ントリテーブルと、前記エントリテーブル内のエントリ を指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分 割して設定したエントリーポインタテーブルとを有し、 入力パケット内のアドレス情報に対応するエントリポイ ンタのみを読み出すエントリポインタ読み出し手段と、 前記エントリポインタ読みだし手段が読み出したエント リポインタが指定するエントリを前記エントリテーブル から読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットの アドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別す る情報と、前記エントリ読み出し手段が読み出したエン トリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有 し、前記エントリテーブルと前記一致判定手段とは同一 の半導体チップに実装したことを特徴とする。望ましく は、前記エントリポインタテーブルは前記半導体チップ と異なる半導体チップで構成する。

【0024】また、他のパケット中継装置では、複数の入力回線のうちの一つの入力回線から入力された入力パケットを複数の出力回線の何れかの出力回線に出力するスイッチ手段と、入力パケットの送信者を識別する情報、又は優先度を識別する情報のうち少なくとも一つの情報に応じて、該入力されたパケットに対する通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報を決定するフロー検出手段となれているリング制御情報を決定するフロー検出手段とは、それぞれ異なる半導体チップに実装されていることを特徴とする。

【0025】また、他のパケット中継装置では、入力パ ケットのアドレス情報と、前記アドレス情報の有効/無 効を示すフラグ情報と、それらの情報に対応する通信品 質制御情報又はフィルタリング制御情報とをエントリと し、該エントリを複数有するエントリテーブルを有する ことを特徴とするパケット中継装置。望ましくは、前記 アドレス情報は、インターネット・プロトコル (IP) アドレス情報と、入力回線情報であり、前記アドレス情 報の有効/無効を示すフラグ情報は、前記IPアドレス 情報の有効/無効を示すフラグ情報と、前記入力回線情 報の有効/無効を示すフラグ情報とする。前記エントリ テーブルのエントリを読み出すエントリ読み出し手段 と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報 又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処 理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする 一致判定手段とを有し、前記一致判定手段は、IPアド レス情報と、入力回線情報毎に設けられた複数の比較手 段を有し、IPアドレス情報に対応して設けらた前記比 較手段は、前記IPアドレス情報の有効/無効を示すフ ラグ情報に応じて動作し、入力回線情報に対応して設け らた前記比較手段は、前記入力回線情報の有効/無効を 示すフラグ情報に応じて動作する。より具体的には、 I Pアドレス情報に対応して設けらた前記比較手段は、前 記IPアドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報が有 効を示す場合のみ一致判定を行い、入力回線情報に対応 して設けらた前記比較手段は、前記入力回線情報の有効 /無効を示すフラグ情報が有効を示す場合のみ一致判定 を行う。

【0026】また、前記エントリには、さらに入力パケットの用途を識別する情報と、前記用途を識別する情報 の有効/無効を示すフラグ情報とが含めることが望ましい。

【0027】前記エントリテーブルのエントリを読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、前記一致判定手段は、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報毎に設けられた複数の比較手段を有し、アド

る。

(8)

10

20

30

レス情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記アドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報に応じて動作し、用途を識別する情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記用途を識別する情報の有効/無効を示すフラグ情報に応じて動作する。より具体的には、アドレス情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記アドレス情報の有効/無効を示すフラグ情報が有効を示す場合のみ一致判定を行い、用途を識別する情報に対応して設けらた前記比較手段は、前記用途を識別する情報の有効/無効を示すフラグ情報が有効を示す場合のみ一致判定を行う。

【0028】また、他のパケット中継装置では、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制御情報とをエントリとし、該エントリを複数有するエントリテーブルが、前記アドレス情報毎に分割して設定されており、入力パケットのアドレス情報に対応するエントリテーブルのみを検索し、そのエントリを読み出する大リテーブルのみを検索し、そのエントリを読み出し手段と、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエントリ内の情報との一致判定をする一致判定手段とを有し、前記一致判定手段は、入力パケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報毎に比較手段を有していることを特徴とする。

【0029】また、他のパケット中継装置では、入力パ ケットのアドレス情報、用途を識別する情報又は優先度 を識別する情報のうちの少なくとも一つの情報と、その 情報に対応する通信品質制御情報又はフィルタリング制 御情報とをエントリとし、該エントリーを複数有するエ ントリテーブルと、前記エントリテーブル内のエントリ を指定するエントリポインタを前記アドレス情報毎に分 割して設定したエントリーポインタテーブルとを有し、 入力パケットのアドレス情報に対応するエントリポイン タのみを読み出すエントリポインタ読み出し手段と、前 記エントリポインタ読み出し手段が読み出したエントリ ポインタが指定するエントリを前記エントリテーブルか ら読み出すエントリ読み出し手段と、入力パケットのア ドレス情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する 情報と、前記エントリ読み出し処理部が読み出したエン トリ内の情報との一致判定をする一致判定処理手段とを 有し、前記一致判定手段は、入力パケット内のアドレス 情報、用途を識別する情報又は優先度を識別する情報毎 に比較手段を有していることを特徴とする。

【0030】その他の本願が解決しようとする課題、その解決手段は、本願の「発明の実施の形態」の欄及び図面で明らかにされる。

[0031]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を説明す

【0032】まず、フロー検出方式であるリニアサーチ方式の問題点を図3乃至図6を用いて説明する。

【0033】図3は、ネットワークにおけるパケットの フォーマットの一例を示す。ネットワークにおけるパケ ットのフォーマットはヘッダ部410とデータ部420から構 成される。ヘッダ部410はパケットを直前に送出したル ータの物理アドレス(ハードウエアアドレス)である送 信元MACアドレス (Source Address Media Access Contr ol:以下「SAMAC」という。) 400と、パケットを次に受 信するルータの物理アドレスである宛先MACアドレス (D estination Address Media Access Control:以下「DAM AC」という。) 401と、送信元アドレス (送信端末のア ドレス) である送信元IPアドレス (Source IP Addres s:以下「SIP」という。) 402と、宛先アドレス(受信 端末のアドレス)である宛先IPアドレス (Destination IP Address:以下「DIP」という。) 403と、プロトコル (=上位アプリケーション)を表す送信元ポート (Sour ce Port:以下「SPORT」という。) 404と宛先ポート (D estination Port:以下「DPORT」という。) 405とネッ トワーク内の優先度を表すTOS(Type of Service) 411 (=DSフィールド)から構成される。また、データ部420 はユーザデータであるユーザデータ406から構成され る。ヘッダ部410には前記情報以外にIPプロトコルの上 位プロトコル等の情報も格納されているが、前記情報と 同様に処理することができる。図3のフォーマットは、 トランスポート層のプロトコルがTCP (Transmission Co ntrol Protocol) またはUDP (User Datagram Protoco 1) で、ネットワーク層のプロトコルがIP (Internet Pr otocol) のパケットのものを示したが、それ以外 (例え ばネットワーク層のプロトコルがIPX等)でも良い。

【0034】図4は、ルータ内部でのパケットのフォーマットの一例を示す。ルータ内部でのパケットのフォーマットはネットワークのパケットのフォーマットに内部へッダ部430がつけ加わる。この内部へッダ部430は入力回線番号である入力回線番号407と、出力回線番号である出力回線番号408と、QoS制御の優先転送にて使用する優先度情報409から構成される。

【0035】図6のエントリテーブル550は一つあるいは複数のエントリ510-i(=1~H)から構成される。エントリ510-iはフロー条件部520-iとQoS制御情報部530-iから構成される。QoS制御情報部530-iは優先転送で使用するQoS制御情報である優先度情報507より成る。フロー条件部520-iは送信元あるいは宛先ユーザを識別するフロー条件と優先度を識別するフロー条件と優先度を識別するフロー条件と優先度を識別するフロー条件と優先度を識別するフロー条件はSIPとDIPの上限値と下限値であるSIP上限値501、SIP下限値502、DIP上限値503、DIP下限値504と、SIPとDIPの上限値と下限値が有効であることを示すIP有効ビット562と、入力回線番号で

30

50

16

ある入力回線番号508と、入力回線番号508が有効である ことを示す入力回線番号有効ビット561である。例え ば、図2ネットワークのエッジルータB327はパケットが 入力した回線によりパケットを送信した企業網(企業網C 323か企業網D324か)を識別することができる。また、SI P、DIPにて上限値および下限値を設定する様にしたの は、ネットワーク(=サブネット)を1つのエントリ510iで指定可能とするためである。図5は、IPアドレス440 のフォーマットを示す。IPアドレス440はネットワーク アドレス441とホストアドレス442から構成される。ネッ トワークアドレス441によりネットワーク(=サブネッ ト)が識別され、ホストアドレス442により前記ネットワ ーク内の端末が識別される。IPアドレス440は、上位ビ ットがネットワークアドレスなので、同一ネットワーク 内の端末は連続したIPアドレスを持つことになる。した がって、ネットワーク内の全ての端末をIPアドレスの範 囲(上限値および下限値)で指定することができる。

【0036】用途を識別するフロー条件は送信元ポートであるSPORT 505と、宛先ポートであるDPORT 506と、前記SPORT 505とDPORT 506が有効であることを示すポート有効ビット563である。現在ポート番号が割り当てられているアプリケーションとポート番号の対応の一例を図45に示した。優先度を識別するフロー条件はTOS 515とTOS有効ビット564である。従来技術4のDiffservにおけるインテリアノードは前記TOS 515によりフロー検出を実行して優先転送を行う。

【0037】入力回線番号有効ビット561、IP有効ビット562、ポート有効ビット563、TOS有効ビット564はそれぞれ入力回線番号、IPアドレス、ポート番号、TOSによりパケットを識別する場合には「有効」と、識別しない場合には「無効」と設定される。

【0038】QoS制御情報の判定時、予め設定されたエントリ510-iがエントリテープル550の上から順に読みだされる。そして、前記パケットの内部ヘッダ部430とヘッダ部410等の値とフロー条件部520-i内の有効なフロー条件に全て一致したか否か判定される。なお、一致した場合にはエントリ510-i内の優先度情報507がパケットの優先度情報と判定され、フロー検出は終了する。3番目のエントリ510-3のフロー条件に一致した場合、優先度情報507-3が優先度情報と判定され、4番目のエントリ51400-4の検索は実行されず、フロー検出は終了する。

【0039】本願明細書では、上記のフロー検出方式をリニアーサーチ方式と呼ぶ。

【0040】図2に示すインターネット325でQoS制御およびフィルタリングを実行する場合を考える。図2のネットワークは同一企業の企業網A 321、企業網B 322、企業網C323と、前記企業とは別の企業の企業網D 324が公衆IPネットワークであるインターネット325によって接続されたネットワークである。インターネット325は企業網A 321と企業網B 322が接続するエッジルータA 326

と、企業網C 323と企業網D 324が接続するエッジルータ B 327と、エッジルータA 326とエッジルータB 327を接続するバックボーンルータ328より構成される。また、企業網B 322のインターネット325への出入り口にはゲートウェイルータ329が配置されている。

【0041】QoS制御の優先転送は主にインターネット3 25内のエッジルータA 326とエッジルータB 327とバック ボーンルータ328で、QoS制御の帯域監視やTOS書換は主 にインターネット325内のエッジルータA 326と、エッジ ルータB 327で行われる。インターネット325では企業間 の大量のパケットが通過するためパケットあたりの処理 時間は短く、エッジルータA 326とエッジルータB 327と バックボーンルータ328は高速にQoS制御を行う必要があ る。しかし、インターネット325に接続される企業網が 増加すると多数の企業網を識別しなくてはならないた め、エントリテーブル550に大量のエントリ510-iが設定 される。リニアーサーチ方式ではエントリテーブル550 に設定された全てのエントリ510-iが検索されるため、 エッジルータA 326、エッジルータB 327、バックボーン ルータ328は高速にQoS制御を実行することが困難になる おそれがある。

【0042】図2のネットワークでフィルタリングを行 う場合を考える。フィルタリングにおけるフロー検出で はエントリ内の優先度情報507を転送の可否を示す転送 可否情報とすれば良い。フィルタリングは企業網B322内 のゲートウェイルータ329で行われる。企業網B322に入 力する全てのパケットを処理するためパケットあたりの 処理時間は短く、ゲートウェイルータ329は高速にフィ ルタリングを行う必要がある。フィルタリングでは同一 企業である企業網A 321、企業網B 322、企業網C 323間 のパケットを転送する様エントリ510-iが設定される。 同一企業の企業網の数が3ではなく、さらに多くなる と、設定されるエントリ510-iの数も増加する。リニア ーサーチ方式ではエントリテーブル550に設定された全 てのエントリ510-iが検索されるため、ゲートウェイル ータ329は大量のエントリ510- iが設定されると高速に フィルタリングを行うことが困難となるおそれがある。 【0043】以上のように、リニアーサーチ方式では大 量のエントリ510-iが設定されるネットワークにおい て、ルータは高速にQoS制御やフィルタリングを実行す ることが困難となるおそれがある。そこで、本実施例の フロー検出方式では、大量のエントリ510- iが設定され た場合でもリニアサーチ方式と比較して高速にフロー検 出を行うことができる入力回線限定方式を採用する。以 下、入力回線限定方式の概要を説明する。

【0044】入力回線限定方式では、リニアーサーチ方式のフロー条件部520-iを構成する入力回線番号508に一致するエントリ510-iだけが検索される。図7は入力回線限定方式の一実施例を示す。

【0045】図7による入力回線限定方式ではリニアー

40

50

17

サーチ方式のフロー条件部520-iから入力回線番号508と 入力回線番号有効ビット561を削除したエントリ511-iが 入力回線毎に設定される。フロー条件である入力回線番 号が一致したエントリ511-iだけ検索されるため、エン トリ511-i内に入力回線番号508は必要ない。

【0046】図8は、入力回線限定方式の他の実施例を 示す。図7で説明した入力回線限定方式では、入力回線 番号に関係ないエントリ511-iを設定する(例えば「全 ての入力回線から入力されたTelnetのトラヒックは高優 先」と設定する)場合、エントリ511-iを入力回線数(= N)分設定する必要があり、エントリテーブル551を実現 するメモリの効率が悪くなる場合がある。そこで、図8 に示す入力回線限定方式では、エントリテーブル750の アドレスであるリスト540を入力回線毎にリストテーブ ル760に設定しておく。リストテーブルアドレスが1のリ スト540-11はエントリ511-1のアドレスを、リストテー ブルアドレスが2のリスト540-12はエントリ511-Hのアド レスである。フロー検出時にはパケットが入力された入 力回線に割り当てられたリスト540だけ読みだされ、前 記リスト540がポイントするエントリ511-iが読み出され 20 る。ビット幅の小さなリスト540(1024エントリ持った時 にも10bit)を入力回線毎に所持し、ビット幅の大きなエ ントリ511-iを各入力回線で共有すればエントリテープ ル750を実現するメモリを有効に使用することができ る。このため、高速化を実現しつつ、多数のエントリ51 1-iを設定することが可能となる。

【0047】図1は、ルータの一構成例を示す。ルータ1 00はルーティング処理とフロー検出とARP (Address Res olution Protocol) 処理を行うヘッダ処理部110とパケ ットの入出力を行うパケット入出力部120とプロセッサ1 30から構成される。ヘッダ処理部110はルーティング処 理部111と、フロー検出部112と、ARP処理部113より、パ ケット入出力部120は出力FIFO (First In First Out) バッファ振り分け回路121、回線対応部122-i(i=1~N)お よび回線i 123-iより構成される。また、プロセッサ130 にはルータ100外部の管理端末140が接続されている。

【0048】回線i 123-iからパケットが入力される と、受信回路124-iは前記パケットが入力された回線の 番号 iを入力回線番号407として付加する。そして、ル ータ内部のパケットフォーマットに変換した後、入力FI F0バッファ126-iに送信する。この時の出力回線番号408 とQoS制御情報409は無意味な情報となる。入力FIFOバッ ファ126-iはパケットを蓄積し、パケットが蓄積された 順番にパケットを出力FIFOバッファ振り分け回路121に 送信する。出力FIFOバッファ振り分け回路121はそのパ ケットを一時蓄積バッファ128に蓄積すると共に、ヘッ ダ情報11をヘッダ処理部110に出力する。ヘッダ情報11 は内部ヘッダ部430とヘッダ部410内の情報から構成され る。

【0049】ルーティング処理部111はヘッダ情報11内

のDIPからルーティングテーブルを検索し、前記DIPが属 するサブネットに転送するための出力回線番号と、ルー タ100が送出するパケットを次に受信するルータのIPア ドレス (NIP: Next Hop IP Address) を判定する。ルー タ100のプロセッサ130がこのルーティングテーブルの作 成、管理を実行する。このルーティングテーブルの検索 に関しては、例えば特開平10-222535号に記載されてい る。さらに、ルーティング処理部111は前記出力回線番 号から構成される出力回線情報12をパケット入出力部12 0の出力FIF0バッファ振り分け回路121とフロー検出部11 2に、NIPから構成されるNIP情報14をARP処理部113に出 カする。出力FIFOバッファ振り分け回路121は前記出力 回線情報12を受信すると、一時蓄積バッファ128に蓄積 されているパケットの出力回線番号408に前記出力回線 情報12を書き込む。

【0050】ARP処理部113は前記NIP情報14を受信する と、そのNIPに対応するMACアドレスを決定する。さら に、前記MACアドレスから構成されるDAMAC情報15をパケ ット入出力部120の出力FIFOバッファ振り分け回路121と フロー検出部112に出力する。出力FIF0バッファ振り分 け回路121は前記DAMAC情報15を受信すると、一時蓄積バ ッファ128に蓄積されているパケットのDAMAC401に前記D AMAC情報15を書き込む。

【0051】一方、フロー検出部112はヘッダ情報11を 基にエントリテーブル750を検索して優先度情報を判定 する。さらに、優先度情報から成るパケット優先度情報 13をパケット入出力部120の出力FIF0バッファ振り分け 回路121に出力する。出力FIFOバッファ振り分け回路121 はパケット優先度情報13を受信すると、一時蓄積バッフ ァ128に蓄積されているパケットのQoS制御情報409に前 記パケット優先度情報13を書き込む。

【0052】出力FIFOバッファ振り分け回路121は出力 回線番号408、DAMAC401およびQoS制御情報409が全て書 き込まれた時点で、出力回線番号408が指示する回線対 応部122-iのQoS制御情報409が指示する出力FIF0バッフ ァ127-ij (j=1 or 2) にパケットを送信する。回線対応 部122-iは出力FIF0バッファ127-ijに前記パケットを蓄 積する。回線対応部122-i内の送信回路125-iは出力FIF0 バッファ127-ijの読み出しを制御する。読みだし制御と して「完全優先制御」や「重みづけ巡回制御」等が知ら れている。「完全優先制御」では優先度の高い出力FIFO バッファ127-i1にパケットが蓄積されている場合、出力 FIFOバッファ127-i1からパケットが蓄積された順番にパ ケットが読みだされる。出力FIFOバッファ127-i1にパケ ットが蓄積されていない時だけ優先度の低い出力FIFOバ ッファ127-i2からパケットが蓄積された順番にパケット が読み出される。一方、「重みづけ巡回制御」では予め 設定された比率に基づき出力FIFOバッファ127-i1および 出力FIFOバッファ127-i2からパケットが読み出される。 なお、送信回路125-iにおける読み出し制御はルータ100

20

30

40

の管理者により管理端末140を用いて設定される。さら に、送信回路125-iは読み出したパケットの内部ヘッダ 部430を削除する。そして、SAMAC401に回線i 123-iのMA Cアドレスを書き込み、回線i 123-iにパケットを送出す る。

【0053】フロー検出部112のプロック図を図12に示 す。フロー検出部112は結果判定部710、条件一致判定部 720、リスト読み出し部730、エントリ読み出し部740、 エントリテーブル750、リストテーブル760から構成され る。フロー検出部112のフローチャートを図11に示す。 フロー検出部112の処理は検出開始処理600、リスト読み だし処理630、エントリ読み出し処理640、条件一致判定 処理620、結果判定処理610の5つに大きく分けられる。 後述の4つの処理はそれぞれ、リスト読みだし部730、 エントリ読み出し部740、条件一致判定部720、結果判定 部710において実行される。

【0054】エントリテーブル750のフォーマットを図8 に示す。エントリ読み出し処理640を短時間で行うため に、図17に示す様にエントリテーブル750は半導体チッ プ 1200内部のメモリで実現される。半導体チップ内部 のメモリを使用すると半導体チップ 1200のデータ入出 カピンを使用せず大量のデータを一度に読み出すことが 可能であるため、半導体チップ内部のメモリはエントリ テーブル750の実現に適している。半導体チップ 1200外 部のメモリでエントリテーブル750を実現する場合、半 導体チップ 1200のピンには限りがあるため、エントリ テーブル750を接続するために大量のピンを使用できな い。そのため、一度に読み出し可能なビット幅が小さ く、エントリ読み出し処理640の処理時間が長くなる。 フロー検出を高速化する観点から見ると、半導体チップ 1200外部のメモリはエントリテーブル750の実現に不向 きである。

【0055】リストテーブル760は入力回線毎のG個のリ スト540より構成される。リスト540の数Gはエントリテ ーブル750のエントリ511の収容個数HとG≤Hの関係があ る。フロー検出時には、パケットが入力された入力回線 のリスト540だけメモリアドレスが一番小さいリスト540 から大きいリスト540へと順番に読み出される。

【0056】リストテーブル760は図17に示した様に半 導体チップ 1200外部のメモリで実現される。リスト540 はビット幅が小さいため、半導体チップ 1200のピン数 を消費しなくても高速に読み出すことができる。また、 全ての入力回線に全エントリ511-iを設定可能とした時 (即ち、G=Hの時)、「リストテーブル760の容量=リスト 540のビット幅×入力回線数×エントリ数(=H)」となる ため、入力回線数が増加するとリストテーブル760の容 量が大きくなる。そのため、容量の大きな半導体チップ 1200外部のメモリはリストテーブル760に最適である。 また、エントリ511-iを指定するビット幅の小さなリス ト540を入力回線毎に持ち、エントリ511-iを入力回線で 50

共有することによりメモリの容量の小さい半導体チップ 1200内部のメモリを効率良く使用することができる。 【0057】以下、フロー検出時の処理を図11を用いて 順番に説明する。検出開始処理600では、パケットのへ ッダ情報11がヘッダ処理部110に送信されると、フロー 検出部112は前記ヘッダ情報11内の入力回線番号407、SI P402、DIP 403、SPORT404、DPORT405およびTOS 411の各 情報をそれぞれリスト読み出し部730内の入出力回線番 号蓄積手段732、条件一致判定部720内のパケット内SIP 蓄積手段722-2、パケット内DIP蓄積手段723-2、パケッ ト内SPORT蓄積手段724-2、パケット内DPORT蓄積手段725 -2およびパケット内TOS蓄積手段728-2に蓄積する(ステ ップ601)。

【0058】リスト読みだし処理630は、リスト読みだ し部730がリストテーブル760のヘッダ情報11内の入力回 線番号に割り当てられたリスト540だけを読みだしてリ スト蓄積手段741に蓄積する処理である。まず、リスト 読みだし部730は回線i用の先頭のリスト540-i1を読み出 す様に、リスト番号カウンタ733の値Mを1にリセットす る(ステップ631)。次に、リストテーブルアドレス生成 回路731は入出力回線番号蓄積手段732に蓄積されている 入力回線番号とリスト番号カウンタ733の値M(今の場合 1)からリストテーブル760のアドレスを生成しリスト540 -i1を読みだし、リスト蓄積手段741に蓄積する(ステッ プ632)。リストテーブル760のアドレスは「(入力回線番 号-1)×入力回線毎のリストの個数G+M」となる。最後 に、リストテーブルアドレス生成回路731はリスト540を 読み出したことをリスト番号カウンタ733に通知し、リ スト番号カウンタ733は次のリスト読み出し処理630を実 行する時にリスト540-i2を読み出すように、リスト番号 カウンタ733の値Mを1カウントアップする(ステップ63 3)。以上のリスト読み出し処理630を繰り返すことによ り、リスト読み出し部730はリスト540をリストテーブル アドレスが小さい方から大きい方へ順番に読み出す。

【0059】エントリ読み出し処理640では、エントリ 読み出し部740はエントリテーブル750からエントリ511iを読み出す。エントリ読み出し部740内のエントリテー ブルアドレス生成回路742はリスト蓄積手段741に蓄積さ れている値をそのままエントリテーブルアドレスとして エントリテーブル750からエントリ511-iを読みだし、SI P上限値501とSIP下限値502の情報を条件一致判定部720 内のエントリ内SIP蓄積手段722-3に、DIP上限値503とDI P下限値504の情報をエントリ内DIP蓄積手段723-3に、SP ORT 505とDPORT 506の情報をそれぞれエントリ内SPORT 蓄積手段724-3とエントリ内DPORT蓄積手段725-3に、TOS 515の情報をエントリ内TOS蓄積手段728-3に、IP有効ビ ット562とポート有効ビット563とTOS有効ビット564を有 効ビット蓄積手段726に、優先度情報507を結果判定部71 0のQoS制御情報蓄積手段713に蓄積する(ステップ641)。

【0060】条件一致判定処理620では、条件一致判定

部720はエントリ内SIP蓄積手段722-3、エントリ内DIP蓄 積手段723-3、エントリ内SPORT蓄積手段724-3、エント リ内DPORT蓄積手段725-3、エントリ内TOS蓄積手段728-3 に蓄積されているフロー条件に優先度情報を判定するパ ケットが一致するか否かを判定する。図11のフローチャ ートではSIP、DIP、SPORT、DPORT、TOSの各フロー条件 とパケットが一致するか否か判定する処理は直列に行う 様に書かれているが、条件一致判定部720は条件一致判 定処理620を短時間で実行するために、SIP、DIP、SPOR T、DPORT、TOSの各フロー条件専用に比較回路を持ち並 列に判定を実行する。

【0061】SIP比較回路722-1はパケット内SIP蓄積手 段722-2に蓄積されているSIP上限値および下限値とエン トリ内SIP蓄積手段722-3に蓄積されているSIPが「SIP下 限値≤ SIP ≤ SIP上限値」の条件を満たすかまたは有 効ビット蓄積手段726内のIP有効ビットが「無効」の場 合に「一致」と判定する(ステップ621-1)。DIP比較回路 723-1はSIPと同様の処理をDIPに関して実行する(ステッ ブ621-2)。SPORT比較回路724-1はパケット内SPORT蓄積 手段724-2に蓄積されているSPORTとエントリ内SPORT蓄 積手段724-3に蓄積されているSPORTが等しいかまたは有 効ビット蓄積手段726内のポート有効ビットが「無効」 の場合に「一致」と判定する(ステップ621-3)。DPORT比 較回路725-1はSPORTと同様の処理をDPORTに関して実行 する(ステップ621-4)。TOS比較回路728-1はパケット内T OS蓄積手段728-2に蓄積されているTOSとエントリ内TOS 蓄積手段728-3に蓄積されているTOSが等しいかまたは有 効ビット蓄積手段726内のTOS有効ビットが「無効」の場 合に「一致」と判定する(ステップ621-6)。条件一致判 定回路721はステップ621-1、ステップ621-2、ステップ6 30 21-3、ステップ621-4、ステップ621-6において全て「一 致」と判定された場合、結果判定部710内の条件一致結 果蓄積手段712に「一致」を表す情報を(ステップ622-1)、それ以外の場合、「不一致」を表す情報を蓄積する (ステップ622-2)。上記実施例では各比較回路がIP有効 ビット562、ポート有効ビット563およびTOS有効ビット5 64が「無効」のフロー条件には常に「一致」と判定する ことにより、前記有効ビットが「無効」の場合には、パ ケット内のSIP/DIPとSPORT/DPORTとTOSの比較を行わな かった場合と同様に振る舞う。これら有効ビットを設け ることにより、IPアドレス、ポート番号またはTOSに無 関係なフロー条件を記述することができ、フロー条件の 記述性が大幅に向上する。これにより、ルータ100の管 理者が望む多種多様なフロー条件に柔軟に対応すること ができる。

【0062】結果判定処理610では、条件一致結果蓄積 手段712に「一致」を表す情報が格納されている時、結 果判定回路711はQoS制御情報蓄積手段713の値を優先度 情報と決定し、前記優先度情報から構成されるパケット 優先度情報13をパケット入出力部120の出力FIF0バッフ

ァ振り分け回路121に出力し、フロー検出を終了する(ス テップ611)。条件一致結果蓄積手段712に「不一致」を 表す情報が格納されている時、フロー検出部112はステ ップ632に戻りフロー検出処理を継続し、最終的に優先 度情報を判定する。

【0063】入力回線限定方式では、検索するエントリ 511-iを入力回線番号に一致したエントリ511-iに限定す ることにより高速化を図っている。図2のネットワーク のエッジルータB 327で企業網C 323と企業網D 324が送 10 出したパケットのQoS制御を行う場合を考える。企業網C 323と企業網D 324は企業が異なるため、一般的にはフ ロー検出が異なる。そのため、エッジルータB 327は企 業網C323用のエントリ511-iと企業網D 324用のエントリ 511-iを持たなくてはならない。リニアーサーチ方式で はこれら全てのエントリ511-iを検索されが、入力回線 限定方式では前記エントリ511-iのうち入力回線(企業 網) が一致するエントリ511-iのみ検索される。そのた め、入力回線限定方式はリニアサーチ方式に比べて2倍 の性能を実現する。エッジルータB 327にK社の企業網が 接続される場合、およそK倍の性能を実現する。さら に、リスト540を導入することにより、多数のフロー条 件を設定できる。

【0064】フロー検出方式の他の実施例として出力回 線限定方式を説明する。出力回線限定方式では、フロー 条件である出力回線番号が一致するエントリ511-iのみ 処理され、フロー検出の高速化が実現される。以下、入 カ回線限定方式との相違点を中心に出力回線限定方式に ついて説明をする。

【0065】出力回線限定方式のリストテーブル760は 入力回線毎ではなく出力回線毎にリスト540を所持す る。それに伴い、ステップ601ではフロー検出部112は入 出力回線蓄積手段732に入力回線番号を蓄積されず、ル ーティング処理部111が送出する出力回線情報12内の出 カ回線番号が蓄積される。さらに、ステップ632では、 リストテーブルアドレス生成回路731は入出力回線番号 蓄積手段732内の出力回線番号とリスト番号カウンタ733 の値Mからリストテーブルアドレスを生成する。これら 以外は入力回線限定方式と同一である。

【0066】図2のネットワークのエッジルータB 327で 企業網C 323と企業網D 324に送出するパケットのQoS制 御を行う場合を考える。企業網C 323へ送出するパケッ トと企業網D 324へ送出するパケットのフロー検出が異 なる場合、入力回線限定方式と同様に出力回線限定方式 はリニアーサーチ方式に比べ2倍の性能を実現する。

【0067】フロー条件としてヘッダ情報11内の入力回 線番号の代わりにSAMACを用いた際のSAMAC限定方式につ いて説明する。SAMAC限定方式では、SAMACのグループで あるSAMACグループが定義され、前記SAMACグループの識 別子であるSAMAC識別子が一致するエントリのみ検索が 50 行われる。 以下、入力回線限定方式との相違点を中心

20

30

23

にSAMAC限定方式について説明する。

【0068】図9は、SAMAC限定方式のおけるエントリテーブル750およびリストテーブル860のフォーマットを示す。エントリテーブル750は入力回線限定方式と同一であるが、リストテーブル860はSAMAC識別子でL個の領域に分割される。また、フロー検出部812のブロック図を図13に示す。リスト読み出し部830は入出力回線番号蓄積手段732の代わりに、MAC識別子蓄積手段832およびMAC識別子生成回路834を備える。

【0069】ステップ601では、MAC職別子生成回路834がSAMAC (6Byte)をハッシュ関数によりハッシュし、SAMACよりビット幅の小さなSAMAC識別子を生成する。さらに、リストテーブル860は前記 SAMAC識別子を入力回線番号の代わりにMAC識別子蓄積手段832に蓄積する。なお、前記ハッシュ関数のハッシュ値が同一のSAMACが一つのSAMACグループを構成する。ステップ632では、リストテーブルアドレス生成回路831はMAC識別子蓄積手段832内のSAMAC識別子とリスト番号カウンタ733の値Mからリストテーブルアドレスを生成する。これら以外は入力回線限定方式と同一である。

【0070】図18に示したネットワークでQoS制御を実 行する場合を考える。このネットワークはルータA1301 の回線A1311 (MACアドレスAを持つ) と、ルータB1302の 回線B1312 (MACアドレスBを持つ) と、ルータC1303の回 線C1313 (MACアドレスCを持つ) がバス接続されたネッ トワークである。ルータA1301がネットワークB1322およ びネットワークC1323の送出したパケットのQoS制御を実 行する。この場合、ルータA1301は受信パケットの送信 ネットワークを入力回線番号で識別することができな い。そのため、ルータA1301はMACアドレス(MACアドレ スBかCか) からネットワークを識別する。ネットワーク B1322とネットワークC1323でフロー検出が異なる場合、 ルータA1301はネットワークB1322用のエントリ511-iと ネットワークC1323用のエントリ511-iを持たなくてはな らない。この時、MACアドレスBとCのSAMAC識別子が異な れば、パケット入力時には片一方のネットワークのエン トリ511-iだけが検索され、SAMAC限定方式はリニアーサ ーチ方式に比べ2倍の性能を実現できる。

【0071】フロー条件としてヘッダ情報11内のSAMACの代わりにARP処理部113が決定するDAMACを用いた際のDAMAC限定方式を説明する。DAMAC限定方式では、DAMACのグループであるDAMACグループが定義され、前記DAMACグループの識別子であるDAMAC識別子が一致するエントリのみ検索が行われる。以下、SAMAC限定方式との相違点を中心にDAMAC限定方式について説明する。

【0072】DAMAC限定方式のおけるリストテーブル860 はSAMAC識別子でなくDAMAC識別子で分割されている。SA MAC限定方式では、MAC識別子生成回路834がヘッダ情報1 1内のSAMACからSAMAC識別子を生成していた。しかし、D AMAC限定方式のステップ601では、MAC識別子生成回路83 50 4がDAMAC情報15内のDAMACからDAMAC識別子を生成し、前記DAMAC識別子をMAC識別子蓄積手段832に蓄積する。また、ステップ632では、リストテーブルアドレス生成回路831はMAC識別子蓄積手段832内のDAMAC識別子とリスト番号カウンタ733の値Mからリストテーブルアドレスを生成する。これら以外はSAMAC限定方式と同一である。

【0073】図18のネットワークのルータA1301がネットークB1322およびネットワークC1323に送出するパケットのQoS制御を実行する場合を考える。ネットワークB1322およびネットワークC1323へ送出するパケットのフロー検出が異なる場合、MACアドレスBとCのDAMAC識別子が異なれば、パケット入力時には片一方のネットワークのエントリ511-iだけが検索され、DAMAC限定方式はリニアーサーチ方式に比べ2倍の性能を実現できる。

【0074】次に、送信元サブネットでエントリを限定する送信元サブネット限定方式を説明する。以下、入力回線限定方式との相違点を中心に送信元サブネット限定方式について説明する。

【0075】送信元サブネット限定方式のおけるエントリテープル1050およびリストテーブル1060のフォーマットを図10に示した。エントリテーブル1050内のエントリ510-iは入力回線番号508と入力回線番号有効ビット561が入力回線限定方式のエントリ511-iに比べ増加し、リニアサーチ方式のエントリと同一になる。一方、リストテーブル1060は送信元サブネット識別子でR個の領域に分割されている。

【0076】送信元サブネット限定方式におけるフロー 検出部1012のブロック図を図15に示す。送信元サブネッ ト限定方式のフロー検出部1012は入出力回線番号蓄積手 段732がサブネット識別子蓄積手段1032となり、回線番 号比較回路1027-1と、パケット内回線番号蓄積手段1027 -2と、エントリ内回線番号蓄積手段1027-3が増加する。 さらに、ルーティング処理部111にも変更が加わる。入 カ回線限定方式のルーティング処理部111はDIPが属する サブネットに転送するための出力回線番号を判定してい た。しかし、送信元サブネット限定方式では出力回線番 号だけでなくDIPが属するサプネットの識別子である宛 先サブネット識別子を決定する。前述した特開平10-222 535号公報に記載の検索方式を用いれば、ルーティング 処理部111は宛先サブネット識別子も決定することがで きる。さらに、ルーティング処理部111はDIPと同様の方 法を用いて、SIPが属するサブネットの識別子である送 信元サブネット識別子も決定する。前記送信元および宛 先サブネット識別子から構成されるサブネット識別子情 報16をフロー検出部1012に送信する。

【0077】送信元サブネット限定方式のおけるフローチャートを図14に示す。以下、図14のフローチャートを用いて入力回線限定方式の処理との相違点を中心に送信元サブネット限定方式の処理を説明する。まず、リストテーブル1060のフォーマット変更に伴う変更箇所を説明

30

40

50

26

する。検出開始処理900のステップ901では、フロー検出 部1012はヘッダ情報11内の入力回線番号408を入出力回 線番号蓄積手段732ではなく、条件一致判定部1020内の パケット内回線番号蓄積手段1027-2に蓄積する。フロー 検出部1012は前記サプネット識別子情報16を受信する と、送信元サブネット識別子をサブネット識別子蓄積手 段1032に蓄積する(ステップ902)。 リスト読み出し処理 930では、リストテーブルアドレス生成回路1031は、サ ブネット識別子蓄積手段1032に蓄積された送信元サブネ ット識別子とリスト番号カウンタ733の値Mからリストテ ーブルアドレスを生成し、リストテーブル1060内のリス ト540を読み出す(ステップ932)。次に、条件一致判定部 1020が入力回線番号の比較を実行するための変更箇所を 説明する。エントリ読みだし処理940のステップ941には エントリ内回線番号蓄積手段1027-3に入力回線番号508 を蓄積する処理と、入力回線番号有効ビット561を有効 ビット蓄積手段1026に蓄積する処理が加わる。また、条 件一致判定処理920では、回線番号比較回路1027-1がパ ケット内回線番号蓄積手段1027-2内の情報とエントリ内 回線番号蓄積手段1027-3内の情報と有効ビット蓄積手段 1026内の入力回線番号有効ビット561から一致判定を行 う処理(ステップ921-5)が加わる。上記以外の動作は入 力回線限定方式と同一である。

【0078】図2のネットワークのバックボーンルータ328で企業網C323と企業網D324が送出したパケットのQoS制御を行う場合を考える。エッジルータB327とは異なり入力回線番号で企業網を識別できないため、送信元サブネットが企業網の特定に使用される。企業網Cと企業網D324のフロー検出が異なる時、バックボーンルータ328は企業網C323用のエントリ510-iと企業網D324用のエントリ510-iを持たなくてはならない。リニアーサーチ方式ではこれら全てのエントリ510-iが検索されるが、送信元サブネット限定方式では前記エントリのうち送信元サブネットが一致するエントリのみ検索される。そのため、送信元サブネット限定方式はリニアサーチ方式に比べ2倍の性能を実現する。

【0079】次に、宛先サブネットでエントリを限定する宛先サブネット限定方式を説明する。以下、送信元サブネット限定方式との相違点を中心に宛先サブネット限定方式について説明する。

【0080】宛先サブネット限定方式ではリストテーブル1060は送信元サブネット識別子ではなく宛先サブネット識別子毎にリスト540を所持する。それに伴い、ステップ902では、サブネット識別子蓄積手段1032にサブネット識別子情報16内の宛先サブネット識別子を蓄積する。さらに、ステップ932では、リストテーブルアドレス生成回路1031はサブネット識別子蓄積手段1032内の宛先サブネット識別子とリスト番号カウンタ733の値Mからリストテーブルアドレスを生成する。これら以外は送信元サブネット限定方式と同一である。

【0081】図2のネットワークのバックボーンルータ328で企業網C323と企業網D324へ転送するパケットのQoS制御を行う場合を考える。企業網C323と企業網D324のフロー検出が異なる場合、宛先サブネットでエントリ510-iを限定しているため、宛先サブネット限定方式はリニアサーチ方式に比べ2倍の性能を実現できる。

【0082】これまでQoS制御情報が優先度情報の場合 について説明してきた。帯域監視を実行するために必要 な帯域監視情報およびTOS書換を実行するために必要な 書換TOS情報の決定について説明する。入力回線限定方 式によりフロー検出を実行し、帯域監視情報および書換 TOS情報を決定する場合のテーブルフォーマットを図22 に、結果判定部2310のブロック図を図23に、ヘッダ処理 部2410のプロック図を図24に、フローチャートを図25に 示した。以下、QoS制御の優先度情報のみを判定するフ ロー検出(入力回線限定方式)を実施した場合との違いを 説明する。エントリ内のQoS制御情報部2230は帯域監視 情報2213および書換TOS情報2214が新たに加わる。それ に伴い、フロー検出時にはエントリ読みだし処理2540の ステップ2541に帯域監視情報2213および書換TOS情報221 4をQoS制御情報蓄積手段2316に蓄積する処理が加わる。 結果判定処理2510では、結果判定回路2311はQoS制御情 報蓄積手段2316の値を優先度情報、帯域監視情報、書換 TOS情報と決定し、前記優先度情報から構成されるパケ ット優先度情報13を出力FIFOバッファ振り分け回路12 1に送信する処理に加え、前記帯域監視情報から構成さ れるパケット帯域監視情報17を帯域監視部2414に、前 記書換TOS情報から構成されるパケット書換TOS情報19を 出力FIFOバッファ振り分け回路121に送信する(ステップ 2511)

【0083】帯域監視部2414はパケット帯域監視情報17 から入力パケットの「遵守」または「違反」を判定し、 判定結果を帯域監視結果情報18として出力FIFOバッファ 振り分け回路121に出力する。出力FIFOバッファ振り分 け回路121はパケット優先度情報13およびパケット書換T OS情報19を受信すると、一時蓄積バッファ128に蓄積さ れているパケットのQoS制御情報409とTOS411にそれぞれ 書き込む処理が加わる。出力FIFOバッファ振り分け回路 121は出力回線番号408、DAMAC401、QoS制御情報409およ びTOS411が全て書き込まれた時点で、帯域監視結果情報 18が「遵守」の場合は一時蓄積バッファ128のパケット を出力回線番号408が指示する回線対応部122-iのQoS制 御情報409内の優先度情報が指示する出力FIF0バッファ1 27-ij (j=1 or 2) にパケットを送信する。帯域監視結 果情報18が「違反」の場合は、一時蓄積バッファ128の パケットを廃棄するか、TOS411やQoS制御情報409内の優 先度情報を低優先の優先度情報に書き換え、書き換え後 の優先度情報が指示する出力FIFOバッファ127-ij (j=1 or 2) にパケットを送信する。

【0084】ルータ間を接続するATMあるいはフレーム

20

30

40

50

27

リレーネットワークにおいてもQoSを実現するために、 ルータはユーザや用途に応じてコネクション(VC/VPやDL CI)を振り分けてデータリンク層のQoS制御を利用するこ とが必要である。そのため、ルータはフロー検出を実行 してコネクション情報を決定することも必要となる。図 46を用いてコネクションの振り分けが必要な例を説明す る。図46は公衆ATMネットワーク4301により企業網A4302 と企業網B4303接続されたネットワークである。公衆ATM ネットワーク4301はATMスイッチA 4310とATMスイッチB4 311から構成される。また、企業網A4302のルータA4312 と企業網B4303のルータB 4313間にはCBR(Constant Bit Rate)のコネクションVC1とUBR (Unspecified Bit Rate) のコネクションVC2が設定されている。VC1上のパケット はATMスイッチA4310とATMスイッチB 4311 においてVC2 上のパケットよりも優先的に転送されQoSが保証される が、VC2上のパケットのQoSは保証されない。企業網A430 2から企業網B4303へパケットを送出すると、ルータA431 2 はフロー検出を実行してQoSが必要なパケットにVC1 を、それ以外のパケットにVC2を割り当てる。

【0085】入力回線限定方式によりフロー検出を実行 し、コネクション情報を決定する場合のエントリテーブ ル2650のテーブルフォーマットを図26に、結果判定部27 10のブロック図を図27に、フローチャートを図28に示し た。QoS制御の優先度情報のみを判定するフロー検出(入 カ回線限定方式)を実施した場合との違いを説明する。 エントリ内のQoS制御情報2630にはコネクション情報261 5が新たに加わる。それに伴い、エントリ読みだし処理2 840では、コネクション情報2615をQoS制御情報蓄積手段 2716に蓄積する処理が加わる。結果判定処理2810では、 結果判定回路2711は優先度情報を決定すると共にQoS制 御情報蓄積手段2716内のコネクション情報の値をコネク ション情報と決定し、パケット優先度情報13に加えて前 記コネクション情報から構成されるパケットコネクショ ン情報20を出力FIF0バッファ振り分け回路121に出力す る(ステップ2811)。出力FIFOバッファ振り分け回路121 はパケット優先度情報13に加えてパケットコネクション 情報20を一時蓄積バッファ128に蓄積されているパケッ トのQoS制御情報409に書き込む。送信回路125はQoS制御 情報409内のコネクション情報が指示するコネクション のパケットとして回線123-iにパケットを送出する。

【0086】これまでQoS制御におけるフロー検出について説明した。以下、フィルタリングにおけるフロー検出について説明する。入力回線限定方式をフィルタリングのフロー検出に適用した場合のテーブルフォーマットを図29に、結果判定部3010のブロック図を図30にフローチャートを図31に示した。以下、QoS制御の優先度情報を判定するフロー検出(入力回線限定方式)を実施した場合との違いを説明する。フィルタリングでは転送可否情報を決定するため、エントリ内のQoS制御情報部530がフィルタリング制御情報部2931となり、優先度情報507

が転送可否情報2916となる。さらに、QoS制御情報蓄積 手段713の代わりにフィルタリング制御情報蓄積手段301 6となる。フロー検出時には、エントリ読みだし処理314 0では、優先度情報507を蓄積する代わりに転送可否情報 2916をフィルタリング制御情報蓄積手段3016に蓄積す る。結果判定処理3110では、結果判定回路3011は優先度 情報を決定する代わりにフィルタリング制御情報蓄積手 段3016の値を転送可否情報と決定し、前記転送可否情報 から構成されるパケット転送可否情報21を出力FIFOバッ ファ振り分け回路121に出力する(ステップ3111)。

【0087】QoS制御あるいはフィルタリング、いずれか一方のフロー検出を実行する場合について説明してきた。図2のインターネット325内のルータはQoS制御のみ行う場合が多いが、ゲートウェイルータ329は両方のフロー検出を行う必要がある。この場合、以下に説明する同時フロー検出方式または2段フロー検出方式が用いられる。

【0088】まず、同時フロー検出方式について説明する。同時フロー検出方式はQoS制御で使用するQoS制御情報とフィルタリングで使用する転送可否情報を同時に決定する方式である。入力回線限定方式に同時フロー検出方式を適用した場合のテーブルフォーマットを図32に、結果判定部3310のプロック図を図33に、フローチャートを図34に示した。

【0089】QoS制御の優先度情報のみを判定するフロー検出(入力回線限定方式)を実施した場合との違いを説明する。エントリ3211はQoS制御情報部530に加え転送可否情報2916より成るフィルタリング制御情報部2931が備わる。それに伴い、結果判定部3310にはフィルタリング制御情報蓄積手段3016が加わる。フロー検出時には、エントリ読みだし処理3440のステップ3441において、転送可否情報2916をフィルタリング制御情報蓄積手段3016に蓄積する処理が加わる。結果判定処理3410では、結果判定回路3311は優先度情報を決定しバケット優先度情報13を送出すると共にフィルタリング制御情報蓄積手段3016の値を転送可否情報と決定し、前記転送可否情報から構成されるパケット転送可否情報21を出力FIFOバッファ振り分け回路121に出力する。

【0090】次に、2段フロー検出方式について説明する。2段フロー検出方式では、QoS制御とフィルタリングのフロー検出が直列に実行される。入力回線限定方式に2段フロー検出方式を適用した場合のリストテーブル3560とエントリテーブル3550を図35に、プロック図を図36に、フローチャートを図37に示した。以下、2段フロー検出方式を用いて優先度情報と転送可否情報を決定する場合について説明する。なお、図37ではステップ621-1~4および621-6をまとめてステップ621と記してある。エントリテーブル3550にはフィルタリング用のエントリ2911とQoS制御用のエントリ511が混在する。リストテーブル3560はフィルタリング用のエントリプ11をポイント

20

30

するフィルタリング用のリスト3540とQoS制御用のエントリ511をポイントするQoS制御用のリスト3541の領域に分割されており、フィルタリングのフロー検出時にはフィルタリング用のリスト3540、QoS制御のフロー検出時にはQoS制御用のリスト3541が読み出される。フロー検出部3612はフィルタリングまたはQoS制御いずれのフロー検出を実行しているかを表すフロー検出状態蓄積手段3670を新たに備える。

【0091】ヘッダ情報11が入力されると検出開始処理 600のステップ601の後、フロー検出部3612はフィルタリ ングのフロー検出を行うためにフロー検出状態蓄積手段 3670の値を「フィルタリングのフロー検出を表す値」に セットする(ステップ3750)。まず、フィルタリングのフ ロー検出を行う。リスト読みだし処理3730では、リスト 読みだし部3630はフロー検出状態蓄積手段3670の値(こ の場合フィルタリングを表している)を参照し、フィル タリング用のエントリ2911をポイントするリスト3540を 順に読み出していく(ステップ3732)。また、エントリ読 み出し処理3740では、フロー検出状態蓄積手段3670の値 が「フィルタリングのフロー検出を表す値」の時には、 フィルタリング制御情報部3531内の転送可否情報がフィ ルタリング制御情報蓄積手段3016に蓄積される(ステッ プ3741)。条件一致判定処理620の後、結果判定処理3710 でも結果判定部3610はフロー検出状態蓄積手段3670の値 がフィルタリングあるいはQoS制御のフロー検出かを判 定して(ステップ3713)、フィルタリングのフロー検出 時、結果判定回路3611はフィルタリング制御情報蓄積手 段3016の値をパケット転送可否情報21として送出する (ステップ3712)。 さらに、結果判定部3610は転送可否情 報が「廃棄」か「通過」かを参照する(ステップ3714)。 フロー検出部3612は前記転送可否情報が「廃棄」の場合 にはQoS制御用のフロー検出を実行せずにフロー検出を 終了し(ステップ3715)、「通過」の場合には、QoS制御 用のフロー検出を行うため、フロー検出状態蓄積手段36 70の値を「QoS制御のフロー検出を表す値」にセットし (ステップ3760)、QoS制御のフロー検出を開始する。2段 フロー検出方式では、フロー検出部3612はフィルタリン グ用のフロー検出を最初に行い、フィルタリングで廃棄 されるパケットに対してQoS制御用のフロー検出を実行 しないことにより、フロー検出を高速化している。

【0092】QoS制御のリスト読みだし処理3730ではリスト読み出し部3630はフロー検出状態蓄積手段3670の値(この場合QoS制御を表している)を参照し、QoS制御用のエントリ511をポイントするリスト3541を順に読み出していく(ステップ3732)。また、エントリ読み出し処理3740でも結果判定部3610はフロー検出状態蓄積手段3670の値が「QoS制御のフロー検出を表す値」の時には、QoS制御情報部3532内の優先度情報がQoS制御情報蓄積手段713に蓄積される(ステップ3741)。条件一致判定処理620の後、結果判定処理3710では、結果判定部3610はフロー検50

出状態蓄積手段3670の値がフィルタリングあるいはQoS制御のフロー検出かを判定して(ステップ3713) QoS制御のフロー検出の時には、結果判定回路3611はQoS制御情報蓄積手段713の値をパケット優先度情報13として送出し(ステップ3711)、フロー検出を終了する(ステップ3715)。

【0093】以上に述べた処理を実行することにより、 QoS制御およびフィルタリング両方のフロー検出を行う ことができる。

【0094】フロー条件により、2段フロー検出方式の 方が設定エントリが少なく高速化に適している場合と、 同時フロー検出方式の方が設定エントリが少なく高速化 に適している場合がある。まず、QoS制御とフィルタリ ングのフロー条件が同一なフロー検出を図2のゲートウ ェイルータ329にて実行する場合について説明する。図3 8に同時フロー検出方式におけるエントリテーブル3250 の設定を、図39に2段フロー検出方式におけるエントリ テーブル3550の設定を示す。図39のエントリテーブル35 50の上から3つのエントリがフィルタリング用、下から 2つのエントリがQoS制御用である。フィルタリングとQ oS制御 共にフロー条件はSIP=企業網A321、企業網C32 3、企業網D324、DIP=企業網B322である。フィルタリン グではゲートウェイルータ329は企業網A 321、企業網C 323からのパケットを転送し、別企業である企業網D324 からのパケットを廃棄する。一方、QoS制御では企業網A 321からのパケットを優先転送し、企業網C 323からの パケットを非優先転送する。2段フロー検出方式の場 合、5つのエントリが設定されるが、同時フロー検出方 式の場合、3つのエントリが設定されるだけで良い。な お、2段フロー検出方式において企業網D324のQoS制御 用のエントリが無いのは、ステップ3714にて廃棄の場 合、フロー検出部3612はQoS制御用のフロー検出を行わ ず、フロー検出を終了し、フロー検出を高速化している からである。

【0095】次に、QoS制御とフィルタリングのフロー 条件が異なるフロー検出を図2のゲートウェイルータ329 にて実行する場合について説明する。図40に同時フロー 検出方式におけるエントリテーブル3250の設定を、図41 に2段フロー検出方式におけるエントリテーブル3550の 40 設定を示す。フィルタリングのフロー条件はSIP=企業 網A321、企業網C323、企業網D324、DIP=企業網B322で あるが、QoS制御のフロー条件は用途(FTP、TELNET、HTT P)であり、FTP/HTTPのパケットが非優先、TELNETのパケ ットが優先である。同時フロー検出方式の場合、7つの エントリが設定されるが、2段フロー検出方式の場合、 6つのエントリが設定されるだけで良い。本例ではフィ ルタリングおよびQoS制御のフロー条件の組み合わせは それぞれ3通りであるが、前記組み合わせが多くなるほ ど、設定するエントリ数の差が大きくなる。

【0096】以上述べた様に、QoS制御とフィルタリン

30

40

グのフロー条件が同一の場合には同時フロー検出方式の 方が、フロー条件が異なる場合には2段フロー検出方式 の方が設定されるエントリ数が少ない。本発明の一方式 である切り替えフロー検出方式は2段フロー検出方式と 同時フロー検出方式を切り替えて設定エントリを削減す る。以下、切り替えフロー検出方式について2段フロー 検出方式との違いを中心に説明する。

31

【0097】テーブルフォーマットを図42に、結果判定部4010のブロック図を図43に、フローチャートを図44に示した。図42に示す様に同時フロー検出方式のエントリ3211に比べて、エントリ3911は2段フロー検出方式と同時フロー検出方式を切り替えるフロー検出モード3965が加わる。フロー検出モード3965は同時フロー検出方式または2段フロー検出方式を表す値となる。フロー検出モード3965を蓄積するために、結果判定部4010にフロー検出モード蓄積手段4014が加わる。

【0098】切り替えフロー検出方式のエントリ読み出 し処理4140のステップ4141では、フロー検出状態蓄積手 段3670の値に関わらず、QoS制御情報部530の優先度情報 507をQoS制御情報蓄積手段713へ、フィルタリング制御 情報部3531の転送可否情報2916をフィルタリング制御情 報蓄積手段3016へ、フロー検出モード3965をフロー検出 モード蓄積手段4014へ蓄積する。結果判定処理4110で は、結果判定回路4011はフロー検出モード蓄積手段4014 の値を参照し(ステップ4116)、前記フロー検出モード蓄 積手段4014の値が「同時フロー検出方式を表す値」の時 には、QoS制御情報蓄積手段713の値を優先度情報と決定 し、前記優先度情報から構成されるパケット優先度情報 13を送出すると共に、フィルタリング制御情報蓄積手段 3016の値を転送可否情報と決定し、前記転送可否情報か ら構成されるパケット転送可否情報21を出力FIFOバッフ ァ振り分け回路121に出力する(ステップ4117)。その 後、フロー検出が終了する(ステップ4115)。フロー検出 モード蓄積手段4014の値が「2段フロー検出方式を表す 値」の時には、結果判定部4010はフロー検出状態蓄積手 段3670の値がフィルタリングあるいはQoS制御のフロー 検出かを判定する(ステップ4113)。フロー検出状態蓄積 手段3670の値がフィルタリングを表す場合、結果判定回 路4011はフィルタリング制御情報蓄積手段3016の値を転 送可否情報と決定し、前記転送可否情報から構成される パケット転送可否情報21を出力FIFOバッファ振り分け回 路121に出力する(ステップ4112)。さらに、結果判定部4 010は転送可否情報が「廃棄」か「通過」かを参照する (ステップ4114)。フロー検出部は「廃棄」の場合にはQo S制御用のフロー検出を実行せずにフロー検出を終了し (ステップ4115)、「通過」の場合には、QoS制御用のフ ロー検出を行うため、フロー検出状態蓄積手段3670の値 を「QoS制御のフロー検出を表す値」にセットし(ステッ プ3760)、QoS制御のフロー検出を開始する。フロー検出 状態蓄積手段3670の値がQoS制御を表す場合、結果判定

回路4011はQoS制御情報蓄積手段713の値を優先度情報と 決定し、前記優先度情報から構成されるパケット優先度 情報13を出力FIF0バッファ振り分け回路121に出力する (ステップ4111)。その後、フロー検出が終了する(ステップ4115)。

【0099】以上に述べた様に、2段フロー検出方式および同時フロー検出方式をエントリ毎に切り替えて実行することができる。そのため、ルータ100の管理者はフロー条件に応じて2段フロー検出方式と同時フロー検出方式を切り替えて設定エントリ数を削減することができる。

【0100】次に入力回線限定方式のパイプライン処理について説明する。

【0101】図16(a)は、入力回線限定方式において、 4つ処理部であるリスト読みだし部730、エントリ読み だし部740、条件一致判定部720、結果判定部710がそれ ぞれリスト読みだし処理630、エントリ読みだし処理64 0、条件一致判定処理620、結果判定処理610を直列(シ リアル)に実行する様子を表したものである。図16のパ ケット1とは、フロー検出部112がパケット1の検出開 始処理600を実行していることを表し、エントリNとは、 結果判定部710、条件一致判定部720、リスト読みだし部 730、エントリ読みだし部740がそれぞれエントリNの結 果判定処理610、条件一致判定処理620、リスト読みだし 処理630、エントリ読みだし処理640を実行していること を表している。なお、簡単のため 図16では上記各処理 の処理時間は同一としている。直列処理ではある処理を 実行している場合、他の処理を実行する処理部は動作し ていない。例えば、条件一致判定処理620を実行してい る場合にはエントリ読みだし処理640を行うエントリ読 みだし部740は動作していない。直列処理の場合、エン トリNを処理する時間はリスト読みだし処理630、エント リ読みだし処理640、条件一致判定処理620、結果判定処 理610の処理時間の総和となる。

【0102】よりフロー検出を高速化するためには、図16(b)に示すように、リスト読みだし処理630、エントリ読みだし処理640、条件一致判定処理620、結果判定処理610をパイプライン処理し、前記4つの処理部が常に動作するようにすることが望ましい。パイプライン処理では前記4つの処理部のうちの処理部1がエントリNの処理1を終了すると、前記処理1より後の処理2を行う処理部2がエントリNの処理2を終了したか否かに関わらず、前記処理部1がエントリN+1の処理を開始する。この様なパイプライン処理を行うことにより、エントリNの処理時間は1つの処理の時間となり図16の場合、処理速度は4倍となる。前述の例ではフロー検出が4つの処理に分割されパイプライン処理されればP倍の性能となる。

【0103】入力回線限定方式のパイプライン処理につ 50 いて述べてきた。他の方式(出力回線限定方式、SAMAC

限定方式、DAMAC限定方式、送信元サブネット限定方式、宛先サブネット限定方式)においてもフロー検出部が同様のパイプライン処理を行うことにより高速化を実現できる。

【0104】次に、ルータ100のチップ分割について説 明する。ヘッダ処理部110とパケット入出力部120をそれ ぞれ別の半導体チップに実装する。QoS制御の優先度情 報を決定する場合、前記ヘッダ処理部110を実装する半 導体チップと前記パケット入出力部120を実装する半導 体チップ間の情報は、ヘッダ情報11と、出力回線情報12 と、パケット優先度情報13と、DAMAC情報15である。す なわち、ヘッダ処理部110とパケット入出力部120間では 情報量の大きいユーザデータを転送されないため、ヘッ ダ処理部110とパケット入出力部120とを実装する各半導 体チップは、前記半導体チップ間の入出力ピンを多数使 う必要がない。また、ヘッダ処理部110を実装する半導 体チップは複数の回線により共有されているため、回線 毎にヘッダ処理を実装する半導体チップを設ける必要が なく半導体チップの個数を削減することができる。な お、ルーティング処理部111、フロー検出部112、及びAR 20 P処理部113を全て異なる半導体チップ上に実装しても、 ルーティング処理部111、フロー検出部112、及びARP処 理部113の共通化による共通化効果を期待できる。

【0105】図19乃至図21は本実施例の効果を説明するグラフである。図19乃至図21の縦軸はフロー検出性能(pps:1秒間に処理できるパケット数)、横軸は設定されるエントリの数である。

【0106】図19は、リニアサーチ方式と入力回線限定方式、出力回線限定方式とを比較したグラフを示す。ルータがN個の入力回線を持ち、全ての入力回線のフロー検出が異なる場合(回線毎につながる企業が異なる場合等)、ルータはそれぞれの入力回線用のエントリを所持しなくてはならない。リニアーサーチ方式ではこれら全てのエントリが検索されるが、入力回線限定方式では入力回線が一致するエントリのみ検索される。そのため、検索するエントリが1/Nとなりフロー検出時間が1/Nとなるため、入力回線限定方式はリニアーサーチ方式に比べてN倍の性能を実現する。同様にルータがN個の出力回線を持ち、全ての出力回線のフロー検出が異なる場合、出力回線限定方式はN倍の性能を実現する。

【0107】図20は、リニアサーチ方式と送信元サブネット限定方式、宛先サブネット限定方式とを比較したグラフを示す。R個の送信元ネットワークが送出するパケットのフロー検出を行う場合を考える。この場合、R個の送信元ネットワークのフロー検出が全て異なると、ルータはそれぞれの送信元サブネット用のエントリを所持しなくてはならない。リニアーサーチ方式ではこれら全てのエントリが検索されるが、送信元サブネット限定方式では前記エントリのうち送信元サブネットが一致するエントリのみ検索される。そのため、送信元サブネット50

限定方式はリニアーサーチ方式に比べR倍の性能を実現する。同様にR個の宛先ネットワークへのパケットのフロー検出を行い、全ての宛先ネットワークのフロー検出が異なる場合、宛先サブネット限定方式はリニアーサーチ方式に比べR倍の性能を実現する。

【0108】図21は、入力回線限定方式のフロー検出をシリアル処理で行った場合とパイプライン処理で行った場合の性能を比較したグラフを示す。入力回線限定方式の前記実施例では、シリアル処理にくらベパイプライン処理は4倍の性能を実現する。また、フロー検出がP個の処理に分割されパイプライン処理されればP倍の性能となる。

[0109]

【発明の効果】本発明によれば、フロー条件を格納するエントリーテーブルを検索する際に、その検索範囲を限定して検索を行うことができるので、ユーザを識別する情報やプロトコル情報や優先度情報等のフロー条件を大量に設定した場合でも、高速にフローを検出し、高速にQoS制御やフィルタリングを行うことができる。

0 【0110】また、本発明では、フロー検出部をハードウェア化したことにより、高速にQoS制御やフィルタリングを行うことができる。

【0111】また、本発明では、フロー条件の記述性を大幅に向上させることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のルータの構成を示すプロック図。

【図2】インターネットの構成図。

【図3】ネットワークにおけるパケットのフォーマットを示す図。

30 【図4】ルータ内におけるパケットのフォーマットを示す図。

【図5】IPアドレスのフォーマットを示す図。

【図6】リニアサーチ方式の概念図。

【図7】エントリを入力回線毎に限定する方式を説明する図。

【図8】本発明の入力回線限定方式のリストテーブル86 0とエントリテーブル750のフォーマット。

【図9】本発明のSAMAC限定方式のリストテーブル860と エントリテーブル750のフォーマット。

40 【図10】本発明の送信元サブネット限定方式のリスト テーブル1060とエントリテーブル1050のフォーマット。

【図11】本発明の一方式である入力回線限定方式を適用したフロー検出部112のフローチャート。

【図12】本発明の入力回線限定方式を適用したフロー 検出部112のプロック図。

【図13】本発明のSAMAC限定方式を適用したフロー検出部812のブロック図。

【図14】本発明の一方式である送信元サブネット限定 方式を適用したフロー検出部1012のフローチャート。

【図15】本発明の一方式である送信元サブネット限定

方式を適用したフロー検出部1012のプロック図。

【図16】フロー検出部が直列に各処理を処理した場合のタイムチャート、及びフロー検出部が各処理をパイプライン処理した場合のタイムチャートを示す図。

【図17】エントリテーブルとリストテーブルと条件一 致判定部の配置を説明する図。

【図18】ルータがバス状に接続されたネットワークを示す図。

【図19】本発明の入力回線限定方式と出力回線限定方式の効果を表す図。

【図20】本発明の送信元サブネット限定方式と宛先サ ブネット限定方式の効果を表す図。

【図21】パイプライン処理の効果を表す図。

【図22】入力回線限定方式により優先度情報、帯域監視情報および書換TOS情報を判定する際のエントリテーブル2250のフォーマット。

【図23】入力回線限定方式により優先度情報、帯域監視情報および書換TOS情報を判定する際の結果判定部2310のブロック図。

【図24】入力回線限定方式により優先度情報、帯域監視情報および書換TOS情報を判定する際のヘッダ処理部2410のブロック図。

【図25】入力回線限定方式により優先度情報、帯域監視情報および書換TOS情報を判定する際のフロー検出部2412のフローチャート。

【図26】入力回線限定方式により優先度情報およびコネクション情報を判定する際のエントリテーブル2650のフォーマット。

【図27】入力回線限定方式により優先度情報およびコネクション情報を判定する際の結果判定部2710のプロック図

【図28】入力回線限定方式により優先度情報およびコネクション情報を判定する際のフロー検出部のフローチャート。

【図29】入力回線限定方式によりフィルタリングを実行する際のエントリテーブル2950のフォーマット。

【図30】入力回線限定方式によりフィルタリングを実行する際の結果判定部3010のプロック図。

【図31】入力回線限定方式によりフィルタリングを実行する際のフローチャート。

【図32】本発明の一方式である同時フロー検出方式を*

*適用したエントリテーブル3250のフォーマット。

【図33】本発明の一方式である同時フロー検出方式を適用した結果判定部3310のプロック図。

【図34】本発明の一方式である同時フロー検出方式を 適用した際のフロー検出部のフローチャート。

【図35】本発明の一方式である2段フロー検出方式を 適用したリストテーブル3560とエントリテーブル3550。

【図36】本発明の一方式である2段フロー検出方式を適用したフロー検出部3612のブロック図。

10 【図37】本発明の一方式である2段フロー検出方式を 適用した際のフロー検出部3612のフローチャート。

【図38】同時フロー検出方式を適用したエントリテーブル3250の設定例(フィルタリングとQoS制御のフロー条件が同一の場合)。

【図39】2段フロー検出方式を適用したエントリテーブル3550の設定例(フィルタリングとQoS制御のフロー条件が同一の場合)。

【図40】同時フロー検出方式を適用したエントリテーブル3250の設定例(フィルタリングとQoS制御のフロー条件が異なる場合)。

【図41】2段フロー検出方式を適用したエントリテーブル2950の設定例(フィルタリングとQoS制御のフロー条件が異なる場合)。

【図42】本発明の一方式である切り替えフロー検出方式を適用したエントリテーブル3950のフォーマット。

【図43】本発明の一方式である切り替えフロー検出方式を適用した結果判定部4010のブロック図。

【図44】本発明の一方式である切り替えフロー検出方式を適用した際のフローチャート。

30 【図45】用途(アプリケーション)とポート番号の対応 を表す図。

【図46】企業網が公衆ATMネットワークにより接続されたネットワーク。

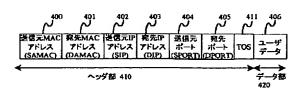
【符号の説明】

40

11・・・ヘッダ情報、12・・・出力回線情報、13・・・パケット 優先度情報、14・・・NIP情報、15・・・DAMAC情報、16・・・サ ブネット識別子情報、17・・・パケット帯域監視情報、18・ ・・帯域監視結果情報、19・・・パケット書換TOS情報、20・・・パケットコネクション情報、21・・・パケット転送可否情報。

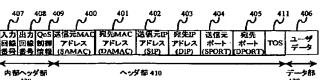
【図3】

図3



【図4】

⊠4

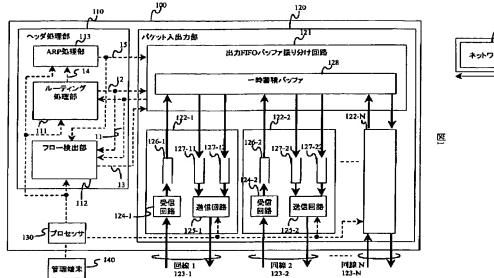


【図5】

4 Byte

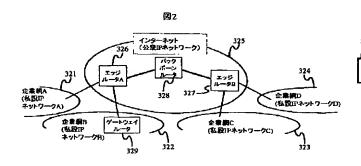
【図1】

⊠5

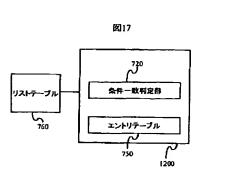


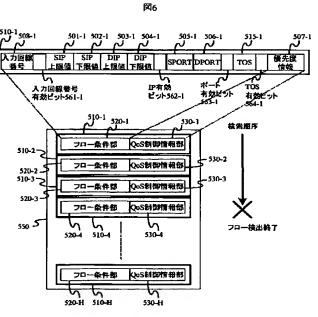
【図2】





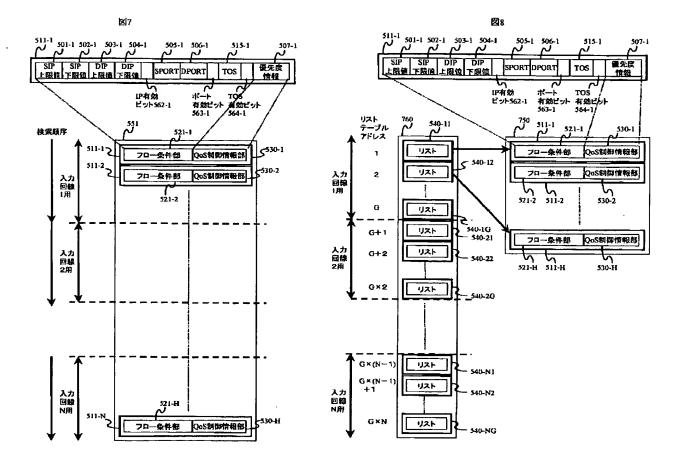
【図17】





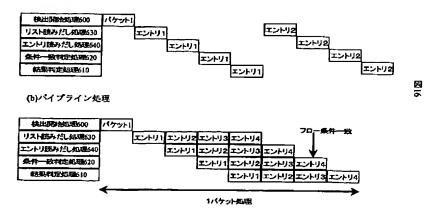
【図7】

【図8】



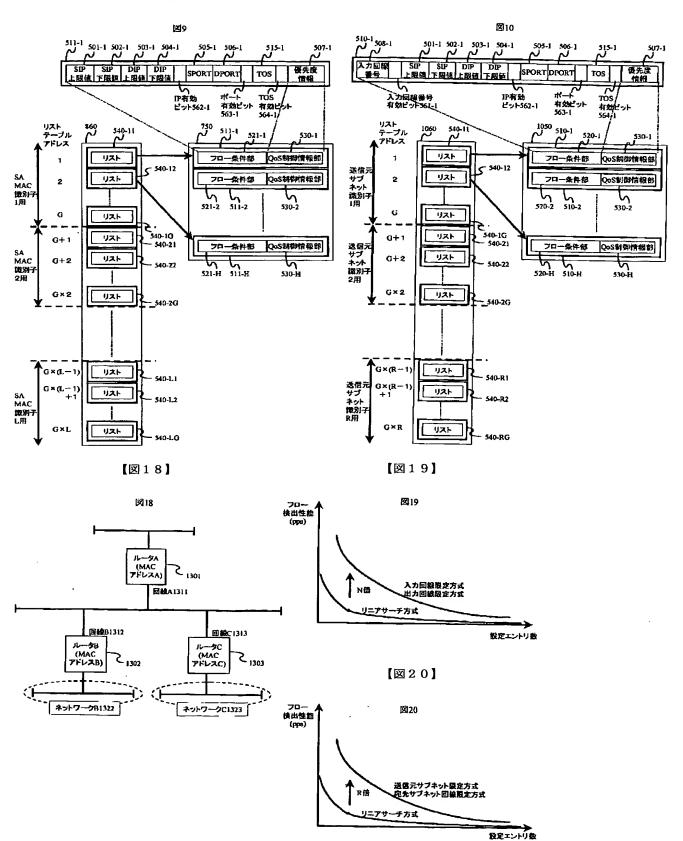
【図16】

(a)直列処理



【図9】

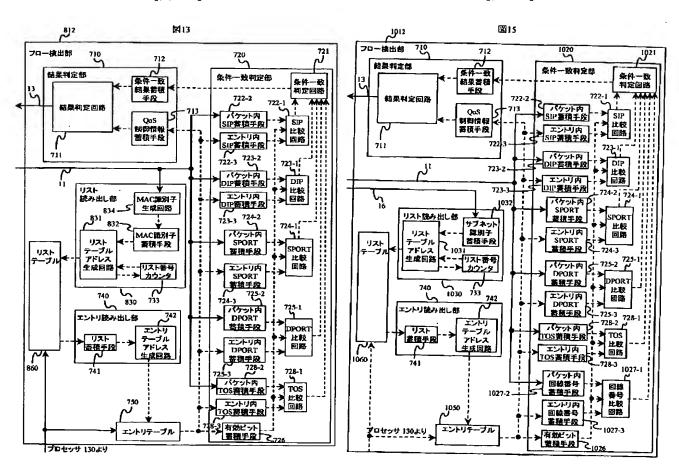
【図10】



【図11】 【図12】 **2**11 図12 112 検出開始処理 721 フロー技出部 ヘッダ情報11入力後、前記情報蓄積 リスト読みだし処理 631 - Mを"1"にリセット 結果判定部 条件一致判定部 **委件一**勒 判定回路 722-2 ______ 結果判定回路 回線低のリストMを読みだし リスト書積手段741に蓄積 パケット内 SIP LESS SIP書稿手段 制御情報 蓄積手段 エントリ内 M=M+1 SIP蓄積手段 722-3 723-2 パケット内 DIP常装手段 711 エントリ終みだし処理 と リストMがポイントするエントリを読みだし蓄積 DIP - 致判定処理 エントリ内 DIP養養手段 723-3 724-2 775-7-1-14 SPORT 621-1 リスト読み出し都 入出力 回報番号 DIP一数比较 著枝手段 SPORT テーブル アドレス 731 リスト 比較 回路 生成回路 🔫 エントリ内 PORT—致比较 SPORT 621-3 一致 李敬主政 アンファンファンス ファンチャト内 DPORT-数比较 730 733 一致 エントリ読み出し部 DPORT 素積手段 TOS一致比较 DECRT リスト 比較 --致 回路 - 致結果蓄積手段712 に17を蓄積 DPORT اک۔ 622-2 生成团路 に"0"を蓄積 養養手段 プ28-2 パケット内 結果判定処理 TOS 優先度情報 TOS蓄積手段 QoS制御情報蓄積手段713内の優先度情報 と判定し結果を出力する 比较 TOS蓄積季段 8-3 有效ビット 董雅手段 【図21】 【図22】 フロー / 検出性値 ₩21 図22 2211-1 501-1 502-1 503-1 504-1 505-1 506-1 515-1 507-1 2213-1 2214-1 バイブライン処理 SIP SIP DIP DIP 上限值 下限值 上限值 下限值 優先度帶域監視 書級TOS 信報 情報 情報 TOS 直列処理 IP to be TOS ホート 有効ビット 563-J ピット562-1 設定エントリ数 2250 2211-1 フロー条件部 QuS韌即情報部 【図43】 521-2 2211-2 **2** 43 2230-2 出力FFOパッファ 象リ分け回路121へ 結果何宜督 フロー条件部 QoS朝御情報部 22.30-H 21-H 2211-H BoQ 時前韓詩 吳丰野福 结果判定包靠 エントリテーブル 3930より マー・ 対めでが 制能保税 英語学数

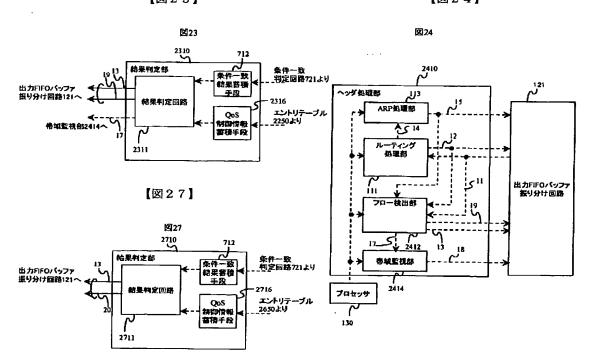
【図13】

【図15】



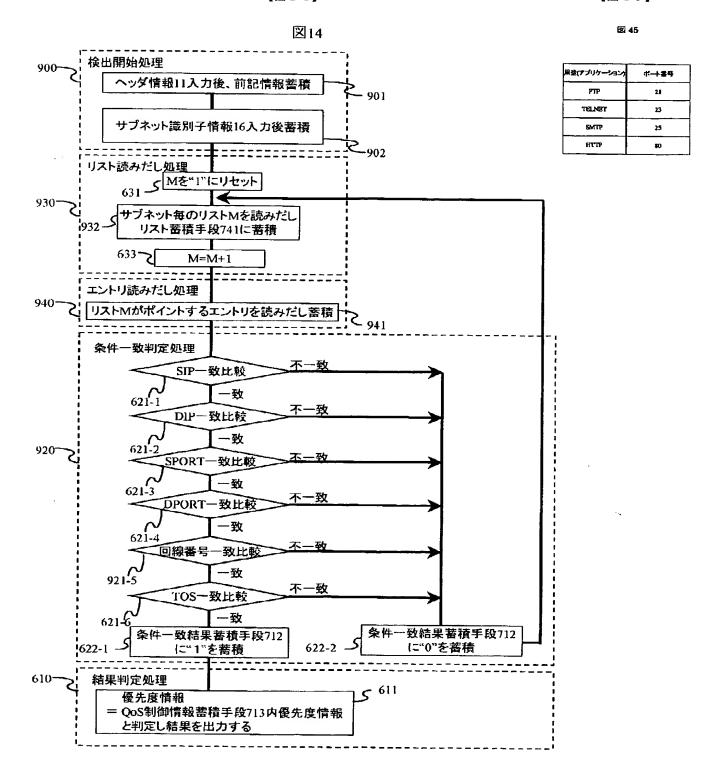
【図23】

【図24】

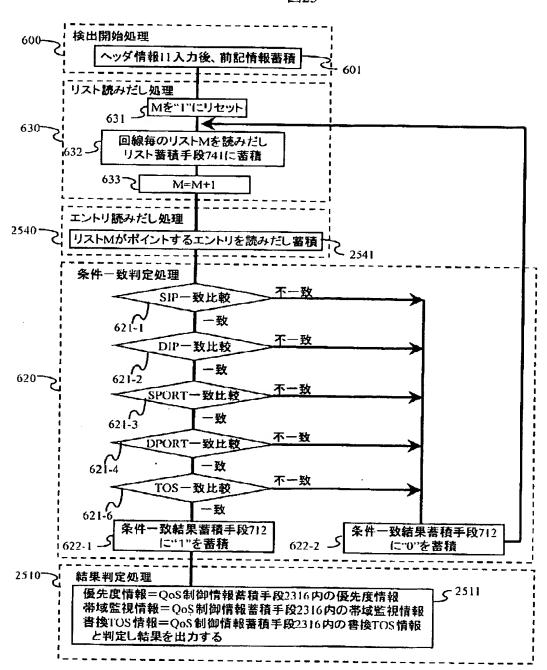


【図14】

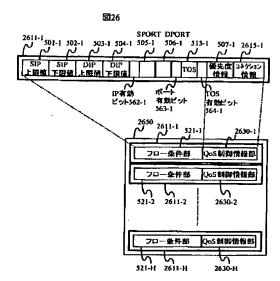
【図45】



【図25】

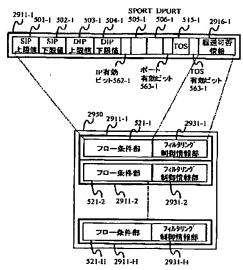


【図26】

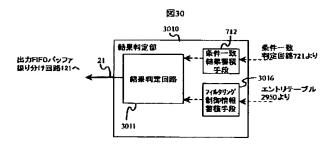


【図29】

図29

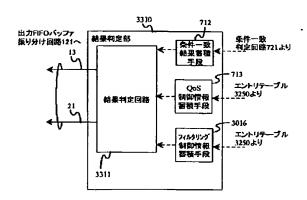


【図30】



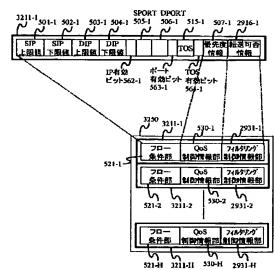
【図33】

図33

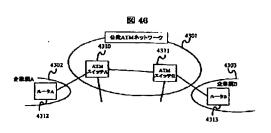


【図32】

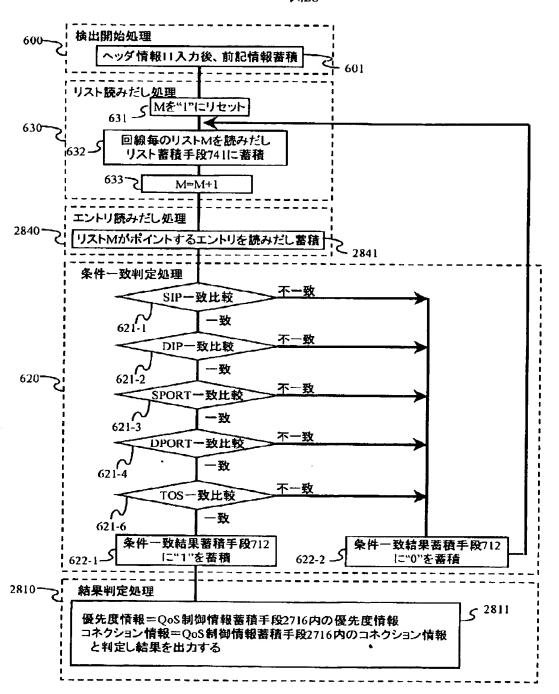
⊠32



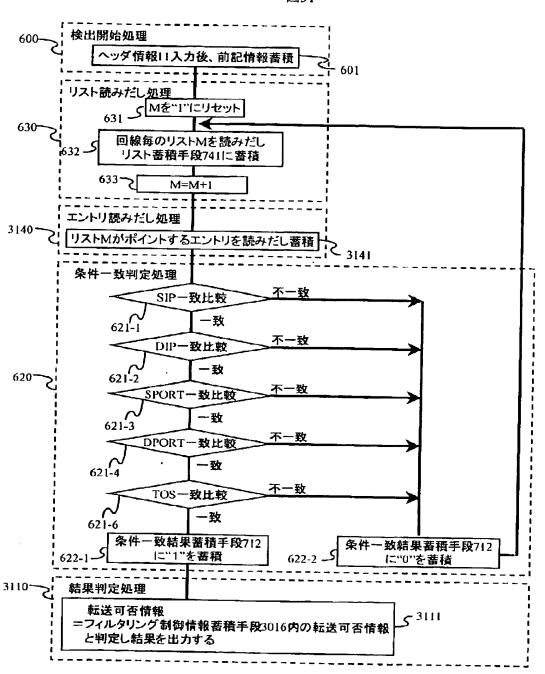
【図46】



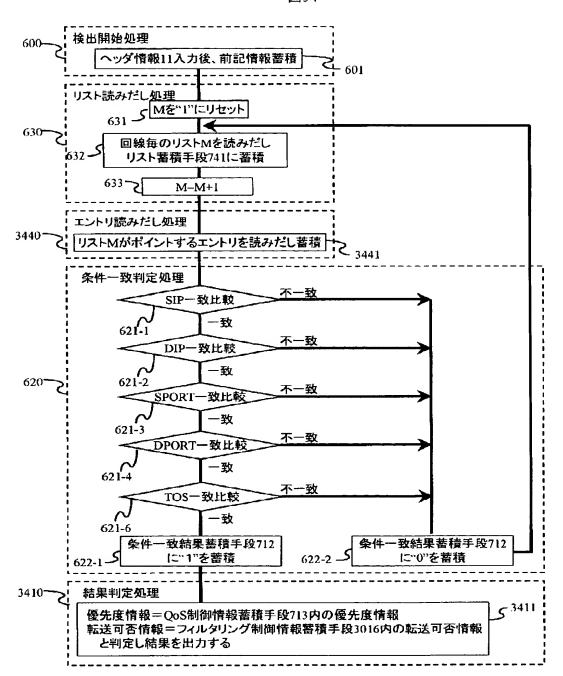
【図28】

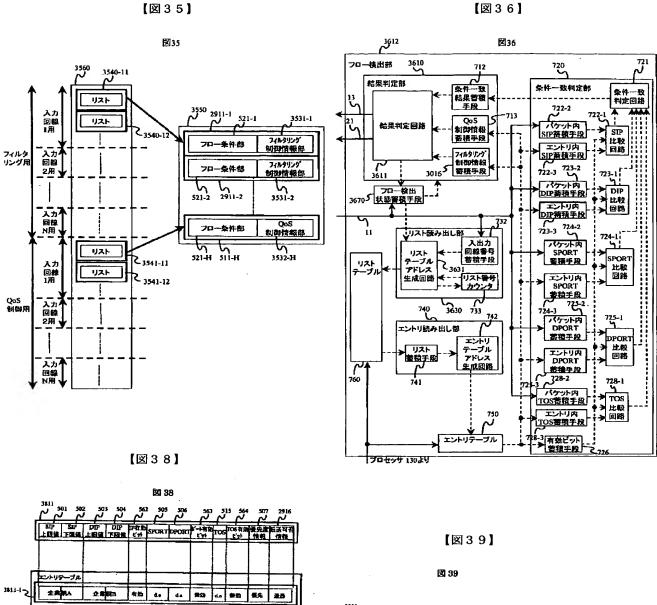


【図31】

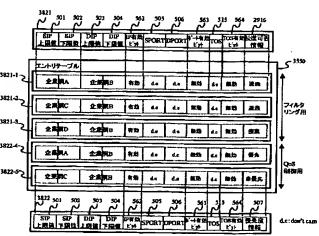


【図34】

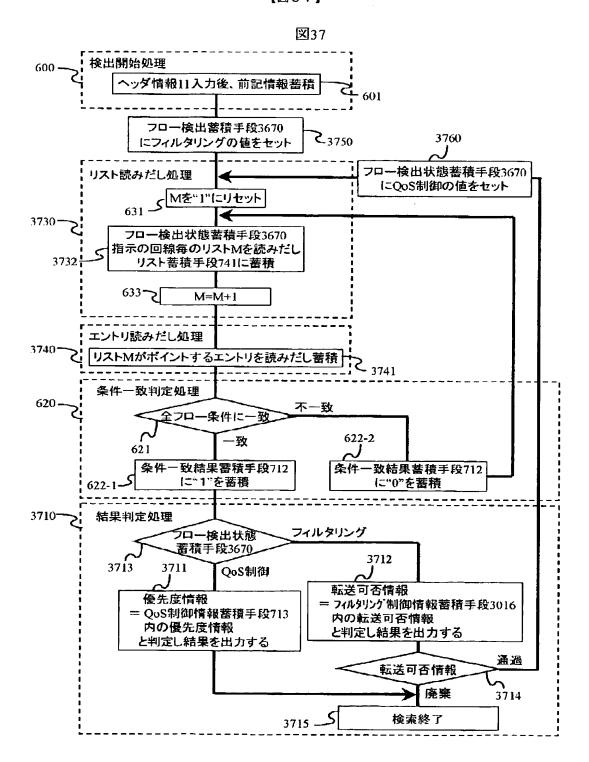




企業表目 #S de d.e 無効 西泊 企業開B 有効 da 4.0 無数 do 無数 45 使原 d.c:don't care



【図37】

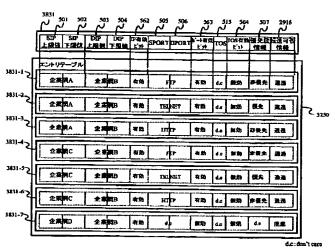


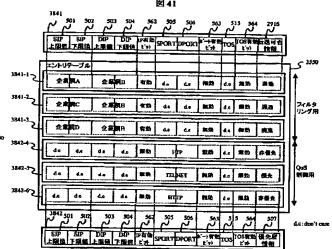
..

[図40]

【図41】

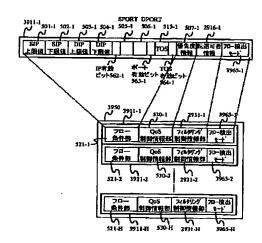
図 40



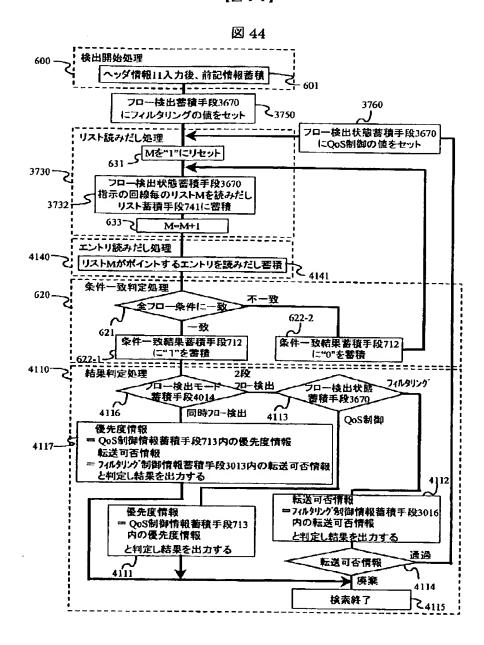


【図42】

図 42



【図44】



フロントページの続き

(72)発明者 相本 毅

東京都国分寺市東恋ケ窪一丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内

(72)発明者 須貝 和雄

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日 立製作所汎用コンピュータ事業部内 (72)発明者 松山 信仁

神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日 立インフォメーションテクノロジー内 Fターム(参考) 5K030 GA01 HA09 HA10 HB17 HB18

HC01 HD03 JA11 JL07 KA03

KA04 KA05 KA07 LB05 LC01

LC08 LE04 LE09

5K033 AA02 CB08 CC01 DA05 DB01

DB13 DB14 DB18 EC03

9A001 CC06 CC07 LL02 LL03

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.